

КИЇВСЬКИЙ НАЦІОНАЛЬНИЙ УНІВЕРСИТЕТ ІМЕНІ ТАРАСА ШЕВЧЕНКА

**Ю. А. Бєлов
Т. О. Карнаух
Ю. В. Коваль
А. Б. Ставровський**

**ВСТУП
ДО ПРОГРАМУВАННЯ
МОВОЮ C++
ОРГАНІЗАЦІЯ ОБЧИСЛЕНЬ**

Навчальний посібник



УДК 004.432.2

ББК 32.973.26-018.2.75

Б76

Автори:

Ю.А. Белов, Т.О. Карнаух, Ю.В. Коваль, А.Б. Ставровський

Рецензенти:

д-р фіз.-мат. наук, проф., акад. НАН України О.А. Летицевський,
д-р фіз.-мат. наук, проф. М.М. Глибовець,
д-р фіз.-мат. наук, проф. М.С. Никитченко

*Рекомендовано до друку вченою радою факультету кібернетики
(протокол № 4 від 28 листопада 2011 року)*

Б76 Вступ до програмування мовою С++. Організація обчислень :
навч. посіб. / Ю. А. Белов, Т. О. Карнаух, Ю. В. Коваль, А. Б. Став-
ровський. – К. : Видавничо-поліграфічний центр "Київський уні-
верситет", 2012. – 175 с. с.: іл. ISBN (укр.)

ISBN 978-966-439-

Висвітлено основні поняття програмування, базові типи, операції й засо-
би організації обчислень мовою С++, а також елементи технології створення
програм. Наведено численні приклади програм і окремих фрагментів коду,
що наочно ілюструють викладений матеріал, і завдання для самостійного
опрацювання.

Для студентів математичних напрямів навчання.

УДК 004.432.2

ББК 32.973.26-018.2.75

ISBN 978-966-439-

© Белов Ю. А., Карнаух Т. О.,
Коваль Ю. В., Ставровський А. Б., 2012
© Київський національний університет імені Тараса Шевченка,
ВПЦ "Київський університет", 2012

ПЕРЕДМОВА

Розробка програм – це складний інженерний процес, неможливий без відповідної технології. Саме ознайомлення з *технологією створення програм* є метою посібника.

Пропонований посібник висвітлює основні поняття програмування, дані базових типів і операції мови C++, інструкції, підпрограми. Мова програмування C++ – це "жива" мова, засоби якої розвиваються й удосконалюються, проте ґрунтовне вивчення всіх можливостей мови й численних бібліотечних засобів не може бути предметом вступного курсу програмування. Отже, найбільшу увагу в посібнику приділено основним мовним конструкціям і техніці їх застосування, а не можливостям бібліотек або нюансам компіляторів. Посібник також представляє елементи технології програмування: проектування й уточнення програми, вибір імен, коментування, розподіл обов'язків між частинами коду, використання підпрограм, створення програми з кількох файлів.

Передбачається використання посібника на практичних заняттях і для самостійної роботи студентів. Він містить численні приклади програм, функцій і окремих фрагментів коду, що наочно ілюструють викладений матеріал. Дуже бажано, щоб студент, працюючи над текстом і вправами посібника, мав можливість відразу *створювати й запускати програми на комп'ютері*. Наведені в посібнику задачі є міні-проектами для самостійної розробки.

РОЗДІЛ 1

ЗАГАЛЬНІ ПОНЯТТЯ

1.1. Програми, дані, моделі, мови

Сучасна людина використовує комп'ютер для розв'язання різноманітних задач – від виконання простих арифметичних дій до моделювання атмосферних явищ і керування польотами в космос. Насправді все, що "вміє" комп'ютер – це *виконувати програми*. Щоб комп'ютер розв'язав потрібну задачу, необхідно спочатку створити відповідну програму, а потім запустити її на виконання.

Програма (*program*) – це опис тих дій, які має виконати комп'ютер, щоб розв'язати деяку задачу. **Програмування** – це діяльність, яка полягає у створенні програм. Мета програмування – забезпечити, щоб замість людини ту чи іншу роботу виконував комп'ютер.

Усі дії комп'ютера пов'язані з **обробкою даних** – числових, символічних, текстових тощо. Згідно з В. М. Глушковым, **дані** (*data*) зображують (позначають) деякий **зміст**, або **інформацію**. Поняття змісту та інформації не мають чіткого означення або тлумачення. Будемо розуміти їх як знання, відомості про щось.

Приклади. Слово НЕБО записано чотирма літерами. Зміст, який позначено ними, не є чітким, але для кожної людини це щось велике над головою, блакитне вдень і чорне вночі. Уточнювати далі не будемо.

Запис 1001 позначає число – уявне поняття, що виражає кількість. Ми сприймаємо ці дані як "тисяча й один" (предмет, рік тощо) або "тисяча й одна" (ніч, дрібниця тощо).

Коли батьки реєструють народжену дитину, вони отримують свідоцтво про народження, в якому вказано ім'я та прізвище нової людини, дату й місце народження, імена батьків. Ці *дані про людину* позначають факт і деякі з обставин її появи на світ. ◀

Отже, зображення об'єктів реального світу за допомогою даних є основою будь-якої взаємодії, у тому числі й комп'ютера із зовнішнім світом.

Комп'ютер має розв'язувати задачі для людини. У цих задачах фігурують різноманітні об'єкти реального світу – картинки, фізичні явища, особи, технологічні процеси тощо. Щоб запрограмувати обробку даних, пов'язаних із цими об'єктами, треба спочатку *зобразити об'єкти у вигляді даних*.

Зображення об'єкта, явища або процесу за допомогою даних про нього є його *моделлю*. Узагалі, **модель** – це спрощене зображення об'єкта або явища, що відображає його необхідні суттєві властивості. В обробці даних модель є сукупністю властивостей і співвідношень між ними, що відображають суттєві риси досліджуваного об'єкта, явища або процесу. Модель зазвичай містить опис не лише даних, а також їх обробки, яка відтворює реальні процеси, пов'язані з об'єктом.

Існує безліч різновидів моделей. Один і той самий об'єкт реального світу може мати кілька різних моделей, що виражають властивості, потрібні з різних поглядів на нього.

Приклади

1. Свідоцтво про народження або паспорт є дуже простою моделлю людини. Складнішою є, наприклад, медична картка, що містить дані про фізичні й фізіологічні властивості людини, зміну їх у часі тощо. Зовсім інші дані про людину присутні в таблиці навчання або атестаті.

2. Щоб розв'язати рівняння вигляду $ax^2+bx+c=0$, потрібні лише його коефіцієнти – числа a , b , c , тобто трійка цих чисел (дані) зображує рівняння.

3. Кожне сучасне підприємство має програмні системи, що автоматизують облік кадрів, заробітної платні, фінансової й виробничої діяльності. Кожна з таких систем має власні дані, пов'язані з підприємством, що використовуються й обробляються тільки в ній. Ці дані становлять частину відповідної (кадрової, фінансової

тощо) моделі підприємства. Інша частина моделі описує, як наявні в моделі дані використовуються й обробляються. ◀

Власне дані – це деякі позначення, тобто записи, що позначають властивості об'єкта. Однак для правильного розуміння запису (відновлення позначеного ним змісту) необхідно знати, що саме позначають його окремі елементи.

Система позначень деякого змісту називається **мовою**. Мова включає елементарні позначення, правила утворення складніших позначень із простіших і правила, за якими зміст і позначення відповідають одне одному. Правила утворення позначень визначають **синтаксис** мови, а правила, що задають зміст позначень, – **семантику**.

Для спілкування й мислення людина використовує *природні мови* (українську, російську, англійську тощо). Проте в науці й техніці природні мови неефективні або недостатні, тому розроблено також спеціальні *штучні мови*. Їх застосовують насамперед для обміну інформацією між користувачем і/або прикладними процесами. Одним із класів штучних мов є *мови програмування*, призначені для запису програм.

1.2. Алгоритми та їхні властивості

Програму, призначену для виконання комп'ютером, можна розглядати як різновид алгоритму, що є загальнішим поняттям.

Алгоритм – це опис послідовності дій, які треба виконати, щоб розв'язати деяку задачу. Позначення дій у алгоритмі називаються **командами** або **інструкціями** (*statement*).

Зазвичай у алгоритмі вказано деякі **вхідні**, **результатні** (**вихідні**) та **проміжні дані**, що не є ні вхідними, ні вихідними.

Послідовність дій, що виконується за алгоритмом, називається **процесом**.

Алгоритм зазвичай визначає не один, а деяку множину процесів.

Приклад. Розглянемо задачу: обчислити корені рівняння $ax^2+bx+c=0$, заданого коефіцієнтами a , b , c (за умови $a \neq 0$). Ал-

горитм розв'язання цієї задачі, тобто опис визначення коренів, може мати такий вигляд.

1. Прочитати коефіцієнти a , b , c .
2. Обчислити дискримінант $d = b^2 - 4ac$.
3. Якщо $d > 0$, то

$$\text{обчислити } x_1 = \frac{-b - \sqrt{d}}{2a}, \quad x_2 = \frac{-b + \sqrt{d}}{2a} \text{ і написати ці}$$

числа;

інакше, якщо $d = 0$, то

$$\text{обчислити } x = \frac{-b}{2a} \text{ й написати це число;}$$

інакше написати "дійсних коренів немає".

У цьому алгоритмі вхідними даними є коефіцієнти a , b , c , проміжними – дискримінант d , вихідними – два корені (можливо, один) або текст "дійсних коренів немає".

За цим алгоритмом, залежно від конкретних вхідних даних, можна виконати одну з трьох послідовностей дій.

1. Прочитати коефіцієнти, обчислити d , перевірити, чи $d > 0$ (і це так), обчислити x_1 , x_2 й написати ці числа.

2. Прочитати коефіцієнти, обчислити d , перевірити, чи $d > 0$ (і це не так), перевірити, чи $d = 0$ (і це так), обчислити x і написати це число.

3. Прочитати коефіцієнти, обчислити d , перевірити, чи $d > 0$ (і це не так), перевірити, чи $d = 0$ (і це не так), і написати, що дійсних коренів немає. ◀

Вправа 1.1. Модифікуйте наведений алгоритм для розв'язання задачі обчислення коренів рівняння $ax^2 + bx + c = 0$, заданого коефіцієнтами a , b , c , на випадок відсутності додаткової умови $a \neq 0$.

Алгоритми мають кілька загальних властивостей: зрозумілість, результативність, однозначність, дискретність, масовість і виконуваність. Розглянемо їх.

Зрозумілість. Для виконання алгоритму завжди потрібен *виконавець*. Це може бути людина або деяка технічна система, зокрема комп'ютер. Наприклад, виконувати арифметичні дії, розв'язуючи квадратне рівняння (і не тільки), може людина. Однак вона може перекласти цю роботу на комп'ютер, якщо створить відповідну програму та примусить комп'ютер її виконати.

Так само збирати прилади може спеціальна автоматична лінія, якщо виконує відповідну програму.

Зрозумілість алгоритму полягає в тому, що виконавець може правильно зрозуміти й виконати команди, записані в алгоритмі. Команди завжди записуються за допомогою певної системи позначень, тобто мови. Отже, виконавець повинен розуміти мову запису алгоритму.

Результативність. Виконання будь-якого алгоритму має приносити його виконавцю або іншій особі відчутні результати. Наприклад, "корені рівняння визначено", "прилад зібрано" тощо.

Однозначність. В алгоритмі не допускаються команди, зміст яких можна сприйняти неоднозначно. Наприклад, якби в алгоритмі розв'язання квадратного рівняння була команда "обчислити x або написати, що коренів немає", то виконавець не знав би, що саме йому робити. Окрім того, після виконання кожної команди виконавець повинен точно знати, що робити далі.

Дискретність. Дискретність алгоритму полягає в тому, що він задає послідовність дій, чітко відокремлених одна від одної. Отже, дії, задані командою, мають починатися лише після закінчення дій за попередньою командою. Окрім того, виконання кожної команди повинне займати обмежений проміжок часу.

Масовість. Конкретні об'єкти, до яких застосовуються дії під час виконання алгоритму, визначають конкретні задачі, що часто називаються **екземплярами задачі**. Наприклад, конкретна трійка чисел 3, 10, 2 відповідає квадратному рівнянню, яке треба розв'язати. Масовість алгоритму полягає в тому, що він застосовний до різних наборів вхідних даних, тобто до різних екземплярів задач. Найчастіше алгоритм описує не один, а деяку *множину процесів*, які відбуваються при розв'язанні всіх можливих екземплярів задач, хоча існують і алгоритми, що задають тільки один процес.

Виконуваність і скінченність. Алгоритм має бути таким, щоб на кожному екземплярі задачі його можна було *виконати до кінця* (й отримати результат). Кожен процес, заданий алгоритмом, має бути *скінченним* і тривати скінченний час. Окрім того, процес *не повинен обриватися* без отримання результату.

Приклад. Ділення числа в стовпчик, тобто утворення десяткового дробу, може бути, залежно від конкретного числа, скінченним або нескінченним (для $5/4$ дріб скінченний, для $5/3$ – ні). Якщо за деяким алгоритмом потрібно ділити числа, і дільником є 0, то ділення неможливе, і незрозуміло, що робити далі. ◀

Алгоритм має враховувати можливість нескінченного виконання дій або неможливість виконати наступну дію й містити команди, що забезпечують закінчення дій з деяким результатом *за будь-яких умов*.

У деяких ситуаціях розглядають **реальну виконуваність**, ураховуючи вимоги до тривалості процесу, які висувуються в конкретних задачах. Існують задачі, для яких секунда – це надто довго, а є такі, що розв'язуються протягом кількох діб.

1.3. Модель комп'ютера

Незважаючи на технологічний прогрес, більшість сучасних комп'ютерів побудовано за тими самими принципами, що й обчислювальні машини 40-х рр. ХХ ст. В їх основі лежить так звана архітектура фон Неймана (за ім'ям видатного американського вченого, який першим сформулював головні засади архітектури електронних обчислювальних машин).

Загальну структуру комп'ютера наведено на рис. 1.1 (насправді вона набагато складніша). З основних елементів комп'ютера назвемо лише материнську плату, центральний процесор, оперативну пам'ять і зовнішні пристрої. На материнській платі розташовані: центральний процесор, оперативна пам'ять (ОП), центральна магістраль для зв'язку між усіма пристроями комп'ютера, гнізда для підключення інших плат керування зовнішніми пристроями й деякі інші елементи.

Зовнішні пристрої (пристрої введення-виведення) – це дисплей (монітор), клавіатура, маніпулятор "миша", дисководи та інші (сканер, модем тощо). Вони керують обробкою даних на зовнішніх носіях. Пристрої введення-виведення мають власні процесори, які можуть переносити дані із зовнішніх носіїв до оперативної пам'яті або навпаки.

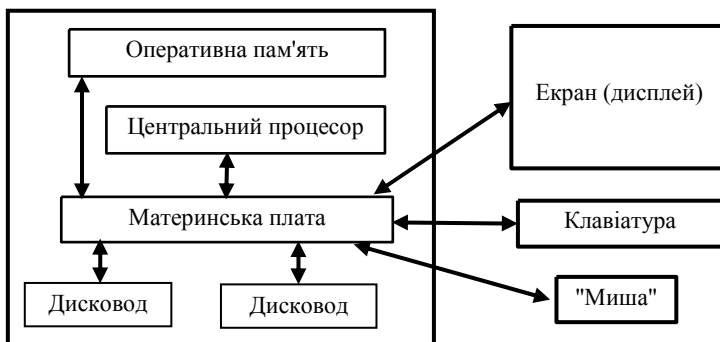


Рис. 1.1. Загальна схема комп'ютера

Комп'ютерна програма є послідовністю команд, основний зміст яких – *обробка даних*. Центральний процесор зчитує дані й команди програми з оперативної пам'яті та виконує їх. Команди задають зчитування даних із пам'яті, створення нових даних і запис їх у пам'ять. Є також команди, за якими дані надходять до зовнішніх пристроїв або зчитуються з них.

Усі дані в комп'ютері є послідовностями 0 та 1. Значення 0 та 1 відповідають двом стійким станам елемента пам'яті, що називається **біт** (bit, або binary digit – двійкова цифра). Вісім послідовних бітів утворюють **байт**.

Оперативна пам'ять – це послідовність байтів, в якій кожен байт має свій номер – **адресу**. Деяке **значення** (число, символ тощо) у пам'яті зазвичай займає кілька сусідніх байтів і вказується адресою першого з них.

Абревіатурою для біта є "б", для байта – "Б". Від байта походять такі одиниці інформації, як КБ (кілобайт, $2^{10} = 1024$ Б), МБ (мегабайт, $2^{20} = 1048576$ Б), ГБ (гігабайт, $2^{30} = 1073741824$ Б) і ТБ (терабайт, 1024 ГБ, тобто 2^{40} Б)¹. Розмір оперативної пам'яті вимірюється зазвичай сотнями й тисячами МБ і середній розмір пам'яті комп'ютерів щороку зростає.

¹ У метричній системі одиниць СІ префікс "кіло" відповідає 1000, а "К" позначає Кельвін (одиниця виміру температури). Тому позначення 1024 байтів як 1 КБ є ustalеним у програмістському середовищі, але не відповідає міжнародним стандартам. Зокрема, швидкість передавання даних 1 кілобіт/с розуміється як 1000 біт/с, а не як 1024 біт/с.

Машинні команди, як і дані, також записуються послідовностями 0 і 1. Спрощено можна сказати, що команда містить *код машинної операції* та *адреси даних*, до яких застосовується операція. Система команд, які може виконувати процесор, називається **машинною мовою**. Для людини машинні мови дуже незручні, вони вимагають глибоких знань про устрій вузлів комп'ютера й подробиці виконання програми. Цими мовами користуються розробники комп'ютерів і деякі інші спеціалісти.

1.4. Зображення чисел

1.4.1. Двійковий запис чисел

Усі дані в комп'ютері зображуються (кодуються) у вигляді послідовностей 0 та 1. Зображення чисел за допомогою 0 та 1 називається **двійковим**, тобто зображенням у двійковій системі числення.

Звична десяткова система має 10 цифр. У записі числа молодша цифра позначає кількість одиниць, наступні – кількість десятків, сотень і подальших степенів числа 10. Кожна кількість може бути від 0 до 9. У двійковій системі роль десятки відіграє число 2, а цифри 0 та 1 позначають можливу кількість 0 або 1. Цифри позначають кількість відповідних степенів числа 2. Отже, послідовні натуральні числа 0, 1, 2, 3, 4, 5 мають двійкові записи 0, 1, 10, 11, 100, 101. Зокрема, у записі числа вигляду 2^n (тобто 1, 2, 4, 8 тощо) старша цифра 1 і далі n нулів, а запис $2^n - 1$ – це n одиниць, що позначають суму $2^{n-1} + 2^{n-2} + \dots + 2^1 + 2^0$.

Розглянемо додавання цілих чисел у двійковому записі: $0+0=0$, $1+0=0+1=1$, $1+1=10$, $1+1+1=11$. Додавання двійкових чисел у стовпчик, починаючи з молодших цифр (розрядів), дає значення 0 або 1 у розряді й перенесення 0 або 1 у наступний розряд. Наприклад, при додаванні $111+110=1101$ із молодшого розряду (він перший праворуч) переноситься 0 у другий, з другого – 1 у третій, а перенесення 1 з третього стає четвертим розрядом суми.

У десятковому дробі кожна цифра позначає кількість (від 0 до 9) від'ємних степенів числа 10. Аналогічно у двійковому дробі цифри 0 або 1 позначають кількість від'ємних степенів числа 2, тобто $1/2$, $1/4$, $1/8$ тощо. Наприклад, запис $0,11$ позначає $2^{-1} + 2^{-2} = 3/4$, а запис $0,0001$ – число 2^{-4} , тобто $1/16$, що має десятковий запис $0,0625$.

1.4.2. Принципи зображення чисел у комп'ютері

Стандартне зображення чисел у комп'ютері займає кілька послідовних байтів. Один байт може мати $2^8 = 256$ станів і зображувати кожним із них одне з 256 значень, наприклад ціле число від 0 до 255 або ціле число від -128 до 127 (яких теж 256), або щось інше. Два байти можуть мати $2^{16} = 65536$ станів і зображувати ними 2^{16} різних значень тощо.

Цілі числа. Цілі числа зображуються в комп'ютері переважно у двох формах – без знака й зі знаком. Ці форми називаються **кодами**². Числа ототожнюються з їх зображеннями, хоча з погляду математики це є хибним.

Беззнаковий код займає кілька байтів (найчастіше 1, 2, 4 або 8). Один байт зображує числа від 0 до 255 в їх двійковому записі, можливо, з незначущими нулями, а саме: байт 00000000 – число 0, байт 00000001 – число 1, байт 00000010 – число 2 тощо. Байти $1111\ 1110$ та $1111\ 1111$ зображують найбільші числа $254 = 2^8 - 2$ і $255 = 2^8 - 1$.

Додавання 1 до числа з кодом $1111\ 1111$ дає послідовність бітів $1\ 0000\ 0000$, тобто $255 + 1 = 256$. Перенесення 1 зі старшого розряду збільшує кількість цифр і не дозволяє зобразити суму 256 в одному байті. Перенесення 1 зі старшого розряду назива-

² Код цілого – це зображення, що набуває свого значення під час інтерпретації. У різних мовах програмування інтерпретації можуть відрізнятися. Тут описано загальні принципи побудови байтів коду числа, але не зафіксовано порядок їх фізичного розташування. Проте у 4-байтовому коді можна спочатку записати два молодших, а потім два старших байти, а можна й навпаки. У 90-х рр. XX ст. подібні розбіжності існували між MS Visual Basic і MS Visual C++.

ється **переповненням** (*overflow*). Якщо ігнорувати переповнення, то про однобайтові числа можна сказати таке:

- наступним за найбільшим числом є найменше;
- якщо сума двох однобайтових чисел більше 255, то їх однобайтова сума на 256 менше справжньої суми.

За більшої кількості байтів, якими зображено числа, ситуація аналогічна, лише діапазон чисел інший. Наприклад, два байти зображують числа від 0 до 65535 (це $2^{16}-1$), чотири – від 0 до 4294967295 (це $2^{32}-1$) тощо.

Знакові коди також займають 1, 2, 4 або 8 байтів. Старший біт зображує знак числа: 0 – "+", 1 – "-". **Додатні** числа зображуються так само, як і беззнакові, лише за рахунок знакового біта їх діапазон – від 0 до $2^{8N-1}-1$, де N – кількість байтів. Таке зображення називається **прямим кодом**. Наприклад, число $2^{8N-1}-1$ має прямий код 011...1. **Від'ємні** числа мають **додатковий код**. Код від'ємного числа A позначається $D(A)$ й утворюється так.

1. За **прямим кодом** числа $|A|$ заміною всіх 0 на 1 і всіх 1 на 0 отримуємо **обернений код** $R(A)$.
2. За $R(A)$ як беззнаковим цілим числом обчислюємо код $D(A) = R(A)+1$.

Приклад. Побудуємо однобайтовий додатковий код числа -72. $72 = 64+8 = 2^6+2^3$.

Прямий код $ A $	0100 1000
Обернений код $R(A)$	1011 0111
Додавання 1	1
Додатковий код $D(A)$	1011 1110

Відновити за додатковим кодом від'ємне число можна у зворотному порядку.

1. $D(A)$ розглядаємо як беззнакове ціле, обчислюємо $R(A) = D(A)-1$.
2. Код, обернений до $R(A)$, є **прямим кодом** числа $|A|$.

Отже, однобайтові коди від 0000 0000 до 0111 1111 зображують числа від 0 до 127, а коди від 1000 0000 до 1111 1111 – числа від -128 до -1. Аналогічно беззнаковим кодам, додавання 1 до 127 дає перенесення 1 у знаковий розряд, тобто, ігноруючи перенесення, отримуємо код числа -128. Так само, якщо сума двох додатних однобайтових чисел більше 127, то в одному байті за-

лишається зображення від'ємного числа, яке на 256 менше справжньої суми.

У двох байтах зі знаком зображуються числа від -32768 до 32767, тобто від -2^{15} до $2^{15}-1$, у чотирьох – від -2147483648 (це -2^{31}) до 2147483647 (це $2^{31}-1$) тощо.

Вправи

1.2. Указати двобайтовий додатковий код чисел:

а) -1, -8, -9, -32767, -32768;

б) -255, -256, -640, -641.

1.3. Нехай при додаванні й відніманні чисел у знаковому зображенні перенесення зі старшого цифрового розряду стає змістом знакового розряду, а перенесення зі знакового розряду втрачається. Нехай *maxi* й *mini* позначають максимальне й мінімальне цілі числа. Чому дорівнює: а) *maxi* + 1; б) *mini* - 1?

Дійсні числа. Деякі особливості зображення дійсних чисел тут опущено щоб не загроможувати викладення. Для дійсних чисел найчастіше використовують 6, 8 або 10 байтів, поділених на **поля** (послідовності бітів) <знак><порядок><мантиса>. Ці поля означають таке.

Поле <знак> має довжину 1 біт, його значення зображує знак: 0 – "+", 1 – знак "-". Поле <порядок> у деякий спеціальний спосіб задає показник степеня числа 2 (він може бути як додатним, так і від'ємним). Поле <мантиса> означає дробову частину – невід'ємне число строго менше 1.

Поля зображують число таким чином. Мانتиса додається до 1, сума множиться на степінь числа 2, заданий порядком, і враховується знак. Отже, число є значенням виразу вигляду

$$\pm(1 + \text{дробова частина}) \cdot 2^{\text{показник}}$$

Сума в дужках не менше 1 і строго менше 2, тому кажуть, що це зображення числа є нормалізованим.

Дійсні числа в описаному зображенні утворюють *обмежену підмножину* множини раціональних чисел; зокрема, серед них є число, *найменше за модулем і відмінне від 0*, а також число, *найбільше за модулем*.

Між двома послідовними числами в описаному зображенні є *ненульова різниця*. Вона дуже мала, якщо числа близькі до 0, і досягає десятків тисяч, якщо числа близькі до найбільшого за модулем.

Що більше байтів займає зображення, то більше чисел воно дозволяє закодувати.

1.5. Мови програмування

Під **мовами програмування** розуміють штучні мови, призначені для запису програм. Першими мовами програмування були машинні мови. Однак для людини вони дуже незручні, тому в 1950-х рр. було розпочато винайдення мов програмування, які за формою мали бути ближчими до мови математичних формул і людських мов, а також вільними від машинних подробиць. Водночас ці мови мали бути такими, щоб записані ними програми можна було *перекласти* у відповідні машинні програми *за допомогою самої машини*. Такі мови невдовзі було розроблено.

Дії комп'ютера в цих мовах мали високий рівень абстракції, тому їх назвали **мовами високого рівня**.

Програмувати мовою високого рівня можна, якщо є **транслятор** – спеціальна програма, що здійснює переклад високорівневої програми на машинну мову. Цей переклад називається **трансляцією** програми.

Протягом кількох десятиліть було створено тисячі мов програмування й трансляторів, і кількість їх постійно зростає.

1.6. Види діяльності зі створення програми

Процес створення програми в найзагальніших рисах вимагає кількох видів діяльності:

- аналіз задачі й уточнення її постановки;
- проектування програми;

- розробка програми (кодування);
- перевірка програми (тестування);
- передача замовнику (упровадження).

Аналіз задачі й уточнення її постановки. Спочатку замовник формулює задачу, яку йому необхідно розв'язати. Задачу зазвичай сформульовано недостатньо точно, навіть може бути, що замовник чітко не уявляє, що саме йому насправді потрібно ☺. Саме тому робота над програмою починається з аналізу задачі й уточнення її постановки. Для цього потрібно заглибитися в предметну область замовника й у діалозі з ним уточнити деякі питання. Зазвичай за результатами аналізу задачі будується спрощена модель предметної області, у термінах якої уточнюється задача. Необхідно також з'ясувати вхідні дані майбутньої програми й результат її роботи над ними. Якщо розв'язання поставленої задачі можливе не за всіх вхідних даних, то слід *визначити поведінку програми на некоректних вхідних даних*.

Приклад. Розглянемо задачу: написати програму ділення двох чисел. Вхідними даними є пара чисел: перше – ділене, друге – дільник. Проте дані з дільником 0 є некоректними. Отже, уточнення постановки полягає в тому, що для коректних вхідних даних програма має виводити частку від ділення першого числа на друге, а для некоректних – повідомлення про неможливість ділення. ◀

В умовах навчального процесу замовником виступає викладач. Проте умова задачі все рівно не обов'язково формулюється цілком точно й однозначно (див. попередній приклад).

Якщо не провести аналіз задачі й на його підставі не уточнити її постановку, то можна розв'язати не ту задачу. Аналіз задачі дозволяє визначити, якими саме засобами (математичними та програмними) розв'язувати задачу, а уточнена постановка – що саме й у яких ситуаціях має робити програма.

Проектування програми. Між написанням твору та програми є певна аналогія. Писати твір починають із плану, який далі розкривають у творі. Так само з програмою: спочатку формулюють її план у вигляді проекту, а потім втілюють цей план у життя – пишуть код (текст) програми.

Під час проектування з'ясовують структуру програми, її складові частини та взаємодію між ними. Тут поступово *уточнюють дії з розв'язання задачі та їх опис*. З'ясовують і *уточнюють дані*, потрібні для розв'язання задачі. Дуже часто в задачі можна виділити кілька *підзадач* і описати їх розв'язання окремо. Тоді й алгоритм складається зі зв'язаних і узгоджених між собою частин (*допоміжних алгоритмів*), що описують розв'язання підзадач.

Одночасно з проектуванням зазвичай відбувається подальше уточнення постановки задачі й моделі предметної області. На практиці замовник може вирішити дещо змінити умову задачі (причому будь-коли!), і тоді доводиться знов уточнювати постановку та аналізувати задачу.

Результатом проектування є модель (проект) програми, що далі поступово перетворюється на текст програми. Ця модель може бути записана, наприклад, у вигляді алгоритму з достатньо абстрактними кроками.

Приклад. За уточненою постановкою задачі ділення двох чисел спроектуюмо програму у вигляді алгоритму.

1. Увести пару чисел.
2. Якщо ділення неможливе, то повідомити про помилку й завершити виконання.
3. Обчислити частку.
4. Надрукувати обчислене значення. ◀

У багатьох програм є чотири основні частини: отримати вхідні дані, обробити некоректні вхідні дані, обробити коректні вхідні дані, вивести результати обробки. У наведеному прикладі цим частинам відповідають кроки 1–4.

Для складніших задач під час проектування потрібно визначити не лише загальний алгоритм роботи програми, але й необхідні структури даних і, можливо, програмні засоби для створення програми та її окремих частин.

Розробка програми (кодування). Коли дії та дані уточнено до вигляду, в якому їх можна виразити мовою програмування, починають розробку програми. Найчастіше програму записують *мовою високого рівня* (інколи окремі її частини – різними мовами).

Розробляючи програму, можна припуститися помилок, що виявляються під час трансляції або виконання програми. По-

милки необхідно виявляти й виправляти, тобто налагоджувати програму. **Налагодження програми** полягає в тому, що її багаторазово запускають зі *спеціально підібраними* вхідними даними, які допомагають виявити й відшукати помилки, а потім виправити їх.

Проект програми може залежати від можливостей мови програмування та обладнання. У довготривалих проектах трапляється, що під час розробки змінюються програмні й апаратні засоби, замовник уточнює задачу відповідно до нових можливостей свого обладнання, тому всі процеси починаються наново.

Перевірка програми (тестування). У реальних виробничих процесах програму розробляють програмісти, а перевіряють інші спеціалісти – **тестувальники**. Тестування починається, коли програмісти впевнені, що програма (або деяка її частина) є правильною. Задачею тестування є лише встановлення факту відсутності або наявності помилок. Зазвичай спочатку тестувальники виявляють помилки, і цикл "розробка – тестування" повторюється. В умовах навчання ситуація аналогічна, тільки в ролі програміста виступає студент, а тестувальника – спочатку студент, а потім викладач.

Передача замовнику (упровадження). У найпростішому випадку робота програміста над програмою завершується передачею програми й супроводжувальної документації з її використання замовникові. Для серйозніших програм може знадобитися не просто передати код замовнику, але й установити програму в замовника, зокрема у випадках, коли програма потребує спеціального налаштування параметрів. Інколи потрібно навчити персонал замовника працювати з програмою. Усі ці дії (передавання, встановлення, навчання), що дозволяють замовнику користуватися програмою у своїх виробничих процесах, є частиною впровадження програми.

Серйозні програми потребують **супроводження**. Розробник виправляє помилки, виявлені під час експлуатації програми, модернізує її, передає оновлені варіанти користувачам тощо.

У реальних великих проектах одночасно можуть виконуватися кілька видів робіт. Як тільки постановку задачі більш-менш зрозуміло, можна проектувати програму, обирати програмні за-

соби для реалізації, писати частини коду й тестувати їх, демонструвати готові частини замовнику, отримувати від нього уточнення й навчати його користуватися програмою. Зазвичай програма та її можливості нарощуються поступово, шляхом багаторазових повернень до аналізу задачі та інших видів роботи.

1.7. Кроки роботи з програмою

Типова послідовність роботи з програмою включає такі кроки: набирання тексту, компіляція, компонування, завантаження й виконання або інтерпретація.

Набирання тексту. Текст програми мовою високого рівня (**вхідний текст**) найчастіше набирають за допомогою спеціальної програми (текстового редактора) і зазвичай записують на диск у вигляді вхідного файлу (рис. 1.2). Програма може складатися з кількох файлів – у великих програмах їх можуть бути десятки й сотні.

Компіляція. Компілятор – це програма, під час виконання якої читається вхідний текст і створюється його машинний еквівалент – **об'єктний код** (рис. 1.2).

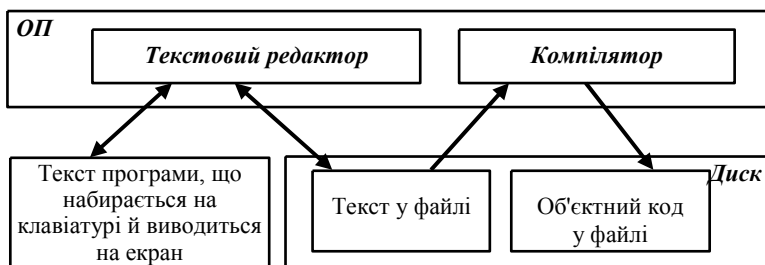


Рис. 1.2. Створення й компіляція тексту

Зазвичай об'єктний код програми містить далеко не всі необхідні команди – програма може складатися з частин; деякі з них є стандартними.

Компонування. Об'єктний код обробляє ще одна програма – **компонувальник**. Ця програма "збирає з частин" (компо-нує) виконуваний код, тобто машинну програму, і записує його або в оперативну пам'ять (**завантажує**), або на диск у вигляді файлу, *готового до виконання* (рис. 1.3). Такий файл можна завантажити пізніше.

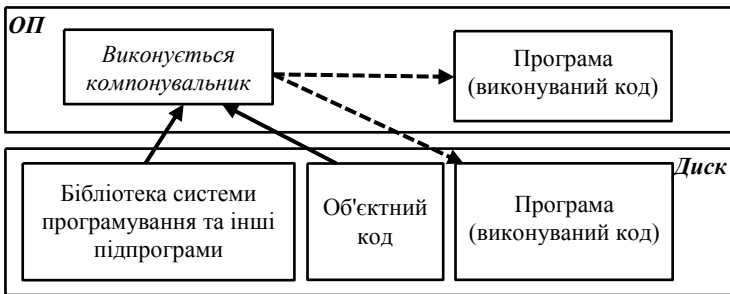


Рис. 1.3. Компонування й завантаження програми

Завантаження й виконання. Запис машинної програми в опера-тивну пам'ять називається **завантаженням** (рис. 1.4). Його здій-снює спеціальна програма – **завантажувач**, який може входити до складу компонентувальника. Якщо завантаження здійснене успішно, то починається процес виконання завантаженої програми.

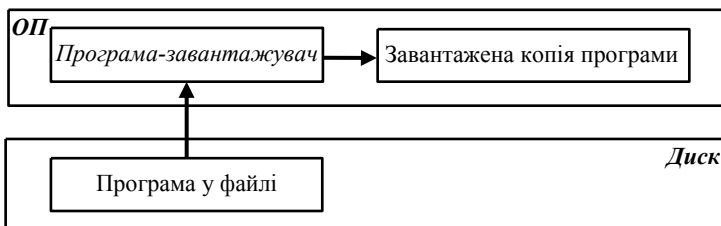


Рис. 1.4. Завантаження програми

Інтерпретація. Це такий спосіб обробки високорівневої програми, за яким машинна програма не створюється (рис. 1.5). Вхідна високорівнева програма обробляється спеціальною про-грамою – **інтерпретатором**. При цьому дії вхідної програми,

які вона задає, відразу виконуються. Зазвичай інтерпретація вхідної програми відбувається повільніше, ніж виконання відповідної машинної програми.

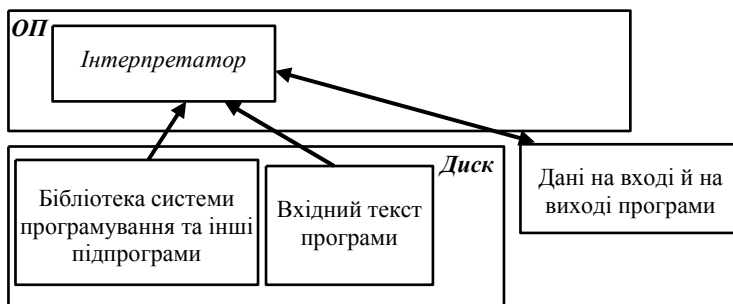


Рис. 1.5. Інтерпретація високорівневої програми

Інтерпретація програми використовується в такому інструменті, як **налагоджувач**. Він забезпечує інтерпретацію вхідної програми невеликими порціями (кроками) і дає можливість побачити результати виконання після кожного кроку. Це полегшує виявлення помилок у вхідній програмі.

Інколи компіляцію та інтерпретацію узагальнюють словом **трансляція**, називаючи трансляторами всі види програм перетворення вхідних текстів до машинного чи проміжного вигляду.

Описані засоби (текстовий редактор, компілятор, інтерпретатор, компоувальник, завантажувач і налагоджувач) зазвичай утворюють **систему програмування**, або **інтегроване середовище**. Крім них, до складу цієї системи входить **бібліотека стандартних підпрограм**, які можна використовувати під час створення програми.

Що краще розробник програми володіє технологіями, інструментом і бібліотеками, то його робота ефективніша.

Контрольні запитання

- 1.1. Що таке модель? Наведіть приклади моделей.
- 1.2. Що таке мова?

- 1.3. Що таке синтаксис?
- 1.4. Що таке семантика?
- 1.5. Що таке мова програмування?
- 1.6. Що таке алгоритм?
- 1.7. Чим алгоритм відрізняється від процесу розв'язання задачі?
- 1.8. Назвіть властивості алгоритму.
- 1.9. Які функціональні блоки має комп'ютер? Яке їх призначення?
- 1.10. Що таке біт і байт? Скільки станів вони можуть мати?
- 1.11. Чому числа в комп'ютері зображуються з використанням двійкової системи числення?
- 1.12. Чим мови програмування високого рівня відрізняються від машинних мов?
- 1.13. Що таке трансляція і що таке транслятор?
- 1.14. Назвіть і опишіть основні види роботи зі створення програми.
- 1.15. Чому, створюючи програму, не можна відразу починати писати її текст?
- 1.16. У чому полягає налагодження програми?
- 1.17. Чим відрізняється компіляція від інтерпретації?
- 1.18. Які засоби входять до складу інтегрованого середовища програмування?

РОЗДІЛ 2

ЕЛЕМЕНТИ МОВИ C++

2.1. З історії створення мови C++

Історія мови C++ (Сі-плюс-плюс) почалася з мови С (Сі). Компанія Bell Laboratories на початку 1970-х рр. створила мову С як інструмент розробки операційної системи UNIX. Спочатку Мартін Річардс розробив мову BCPL, потім на її основі Кен Томпсон – мову В, і нарешті, Денніс Річі – мову С. Завдяки лаконічності, виразній потужності й надійним компіляторам ця мова програмування дуже швидко стала однією з найпопулярніших і найпоширеніших. Проте з часом розміри й вимоги до програм зростали, тому можливості мови С та інших мов, подібних до неї, поступово вичерпувалися.

Кризю в програмуванні, що намітилася в кінці 1970-х рр., було подолано за допомогою, головним чином, *об'єктно-орієнтованого програмування*. Однією з об'єктно-орієнтованих мов була мова C++, яку на базі мови С розробив Бйорн Страуструп у компанії Bell Laboratories у кінці 1970-х рр.

У наступні два десятиліття мову C++ було збагачено й стандартизовано. Її втілено в кількох сучасних системах програмування, зокрема в Microsoft Visual C++ (існує кілька версій цього дуже потужного засобу програмування), і на неї орієнтуються автори в прикладах цієї книги.³

³ Є також інші системи програмування на базі C++, наприклад Dev-C++ або Code::Blocks, які мають відмінності в інтерфейсі й синтаксичних деталях. Зауважимо: Microsoft Visual C++ має найкращу довідкову систему.

Нащадками мови C++ є мови Java (Джава) та C# (Сі-шарп або Сі-діез), спеціалізовані для програмування в сучасних комп'ютерних мережах. Ці мови за структурою схожі на C++, тому, володіючи C++, неважко перейти на Java або C#, і навпаки.

2.2. Перша програма – "Hello, World!"

Програма мовою C++ записується у файл з розширенням `.cpp`, наприклад `prog001.cpp`.

Приклад. У книжках із мов програмування дуже часто першою наводять програму, яка "вітає світ", тобто виводить на екран рядок-привітання.

```
#include <iostream>
using namespace std;
int main ()
{
    cout<<"Hello, World!";
    return 0;
}
```

`prog001.cpp`

У першому рядку записано **директиву препроцесора**. **Препроцесор** – це складова частина компілятора, яка проводить попередню обробку програми. Директиви записують в окремих рядках і починають символом `#`. Слово **include** (включити) означає, що препроцесор перед компіляцією програми має включити в неї вміст спеціального файлу зі складу системи програмування, ім'я якого `iostream` записане в кутових дужках. У цьому файлі оголошено засоби введення й виведення (ім'я `cout`, операцію `<<` і багато інших). Без включення цього файлу ім'я `cout` буде невизначеним, і компілятор повідомить про цю помилку.

Файл `iostream` є одним із багатьох **заголовних (header) файлів** (або **h-файлів**), що входять до складу системи програмування, тобто є стандартними. У директивах імена стандартних заголовних файлів записуються в кутових дужках. Багато стандартних заголовних файлів має порожнє розширення, для решти традиційно використовують розширення `h`.

У другому рядку розташовано інструкцію компілятора "використати простір імен `std`". Не пояснюючи значення слів "простір імен" (детальніше див. підрозд. 9.3), скажемо лише, що простір імен `std` є стандартним. У сучасних системах програмування мовою C++ у ньому описано всі бібліотечні засоби останнього покоління. Завдяки наведеній інструкції спрощується доступ до бібліотечних засобів (один з них, з ім'ям `cout`, використовується в програмі). Проте компілятори попереднього покоління цієї інструкції "не розуміють", тому для них писати її не можна.

Наведена програма складається з однієї функції з ім'ям `main`. Слова `int main()` у третьому рядку – це **заголовок функції**. Дужки `()` після імені `main` указують, що це ім'я саме функції. Ім'я `int` перед іменем функції є скороченням слова `integer` і означає, що функція має повертати ціле значення.

Функція з ім'ям `main` називається **головною функцією**. Вона має бути в кожній програмі, адже саме з неї починається виконання програми й зазвичай нею закінчується. Ім'я `main` не є зарезервованим, але використовувати його з іншим призначенням не слід.

Вміст рядків 4–7 утворює **тіло функції**, що починається символом `{` і закінчується `}`. У тілі функції задано дії у вигляді **послідовності інструкцій**. Інструкція в п'ятому рядку задає виведення на екран повідомлення `hello, world!`. Воно з'являється у вікні програми, яке має відкритися на екрані під час її виконання та зникнути після завершення. Текстова повідомлення, що виводиться на екран, записується в лапках `" "`.

За інструкцією в шостому рядку функція має повернути значення `0` (нуль)⁴.

Отже, запустимо програму на виконання. Чи встигнемо ми щось побачити? Відповідь залежить від системи програмування, що використовується. Деякі, але не всі, системи програмування дозволяють переглядати вікно програми після її завершення. З

⁴ Повернути можна також інше ціле значення. Значення, що повертається функцією `main`, передається операційній системі як результат виконаної програми. За традицією `0` є ознакою вдалого виконання програми.

іншого боку, виконання програми можна затримати за допомогою бібліотечної функції `system`.

```
#include <iostream>
using namespace std;
int main () {
    cout<<"Hello, World!";
    cout<<endl;
    system("pause");
    return 0;
}
```

`prog002.cpp`

За інструкцією `system("pause");` виконання програми призупиняється й на екрані з'являється повідомлення, що треба натиснути будь-яку клавішу. Після натискання програма завершується. Завдяки попередній інструкції `cout<<endl;` повідомлення виводиться в новому рядку. Якби цієї інструкції не було, повідомлення з'являлося б відразу після слів `Hello, World!`. ◀

Наведена програма складається з двох директив і головної функції. Узагалі програма може містити багато функцій, директив і деяких інших елементів.

Вправа 2.1. З'ясуйте, що буде виведено за нижченаведеними програмами. Поясніть різницю між ними.

```
#include <iostream>
using namespace std;
int main() {
    cout<<"Microsoft";
    cout<<"Visual";
    cout<<"Studio";
    cout<<endl;
    system("pause");
    return 0;
}
```

```
#include <iostream>
using namespace std;
int main() {
    cout<<"Microsoft ";
    cout<<"Visual ";
    cout<<"Studio";
    cout<<endl;
    system("pause");
    return 0;
}
```

```
#include <iostream>
using namespace std;
int main() {
    cout<<"Microsoft";
    cout<<endl;
    cout<<"Visual";
    cout<<endl;
    cout<<"Studio";
    cout<<endl;
    system("pause");
    return 0;
}
```

2.3. Алфавіт і словник мови C++

Кожна мова має **алфавіт** – скінченну множину символів, дозволених для використання. Алфавіт для написання програм мовою C++ містить:

- **літери (букви)** – великі й малі латинські **A, B, ... Z, a, b, ... z**, а також символ підкреслення **_** та "долар" **\$**;
- **десяткові цифри** **0, 1, 2, ..., 9**;
- **знаки пунктуації** **+ - * ~ / \ % ? ! = < > & | ^ # . , ; : ' " () [] { } ;**;
- деякі інші символи.

Із символів алфавіту утворюються **лексеми** – "слова", тобто послідовності символів, що розглядаються як неподільні й мають власний зміст. Серед лексем мови C++ виділяють константи, імена, знаки операцій тощо.

Константа (*constant*) – це позначення значення (числового або іншого). Константи також називають **літералами** (*literals*).

Нам добре відомі числові константи, наприклад **273, 3.1415926, 2.71828** (ціла частина від дробової відокремлюється крапкою, а не комою). В апострофах записуються символні константи, у лапках – рядкові, наприклад **'3', 'A', '\n', "University", "3.1415926", ""**. Докладніше константи описано нижче.

Ім'я – це послідовність літер алфавіту й цифр, що починається з літери⁵, наприклад **A, x1, _1a\$2, best_student**.

Великі й малі літери в іменах *відрізняються*: **Name, NAME, name** – це різні імена. Довжину імен *не обмежено*⁶.

Ім'я завжди *іменує* якийсь об'єкт, виділяючи з-поміж інших, тобто *ідентифікує* його, тому ім'я ще називають **ідентифікатором**.

⁵ Символ підкреслення **_** може бути першою літерою імені, але імена, що починаються з одного чи двох **_**, мають у C++ спеціальне призначення. Тому використовувати імена з **_** на початку не рекомендується.

⁶ Формально довжину імен у C++ не обмежено, але, наприклад, компілятор Microsoft Visual C++ 2005 розрізняє лише перші 2048 символів імені.

Деякі імена (англійські слова або їх скорочення) мають спеціальний зміст, наприклад `const`, `else`, `int`, `sizeof`. Вони називаються **зарезервованими словами**. Використовувати їх за іншим призначенням не можна (цього просто не дозволить компілятор). Зарезервовані слова інколи вважають окремим різновидом лексем.

Знак операції, або **оператор** (*operator*) – це позначення операції, виконання якої над числами та іншими значеннями породжує число або інше значення. Значення, до яких застосовується операція, називаються її **операндами** (*operand*), а породжуване значення – **результатом** (*result*).

Операції позначають окремими символами, наприклад `+` або `-`, а також іменами або послідовностями інших символів, наприклад `sizeof` або `<=`.

Лексеми часто відокремлюються так званими **порожніми символами**, які не мають зображення. Вони з'являються в тексті програми, якщо, набираючи його, натискати клавіші `Space` (пробіл), `Enter` (кінець рядка) і `tab` (символ табуляції). Будь-які дві лексеми можна відокремити порожніми символами в довільній кількості. Компілятор, обробляючи текст програми з деякої поточної позиції, завжди виділяє найдовшу можливу лексему. Тому порожні символи між сусідніми лексемами обов'язкові лише тоді, коли, записані разом, ці лексеми утворюють лексему. Наприклад, записи `1+2`, `sizeof-2` та `1<=2` позначають застосування відповідних операцій і не є лексемами, а `sizeof2` є ім'ям, тобто **однією** лексемою.

2.4. Поняття типу даних

Комп'ютер може зображувати та обробляти дані різної природи. Наприклад, рік народження людини зображують цілим числом, вага може бути не лише цілою, але й дробовою, а прізвище позначають послідовністю символів. Числа можна додавати й віднімати, послідовності символів – дописувати одну до одної. Отже, різні за природою дані (значення) мають різні спо-

соби зображення й допустимі операції, і за цими ознаками поділяються на типи.

2.4.1. Типи даних

Тип даних – це множина значень разом із множиною застосовних до них операцій. Множина значень називається **носієм** типу, множина операцій – **сигнатурою**.

У програмуванні використовуються типи чисел, символічних і логічних значень. Ці значення розглядаються як цілісні елементи, що не мають окремих складових частин, тому називаються **скалярними** на відміну від **структурних**, складених з окремих компонентів. Типи скалярних даних називаються **скалярними**. Кожна мова програмування забезпечує цілу сім'ю скалярних типів. Вони мають певні, означені наперед (стандартні) імена й називаються **базовими скалярними типами** мови.

Серед базових скалярних типів мови C++ є типи цілих і дійсних чисел з іменами `int` і `double`, а також тип символів `char` (`int` і `char` – скорочення від *integer* і *character*, `double` – подвійний) і логічний тип `bool` (`bool` – скорочення від *boolean*). Крім того, часто користуються також типом беззнакових цілих чисел `unsigned int`, або просто `unsigned`.

2.4.2. Мінімальні відомості про базові типи

Типи `int`, `unsigned`, `char` та `bool` у мові C++ відносять до **цілих** (*integral*) типів. Числа типу `int` зображуються в знаковій формі й займають 4 байти, тому носій цього типу утворено цілими числами від -2147483648 до 2147483647 (див. с. 14). Числа типу `unsigned` (перекладається як *беззнаковий*) мають зображення без знака, тому їх діапазон – від 0 до 4294967295. Мінімальне й максимальне значення типу `int` позначено іменами `INT_MIN` та `INT_MAX`, максимальне значення типу `unsigned` – `UINT_MAX`.

Значення символічного типу `char` займають 1 байт; усього їх 256. Логічний тип `bool` має два значення, що позначаються іменами `false` і `true` (хибність та істина) і зображуються в ком-

п'ютері числами 0 та 1, відповідно. Значення "хибність" та "істина" називаються **булевими** на честь видатного англійського логіка й математика Джорджа Буля.

Дійсні числа типу `double` займають 8 байтів, тому їх множина містить майже 2^{64} чисел (кілька з усіх можливих комбінацій нулів і одиниць не є зображеннями чисел). Ця *обмежена скінченна* множина чисел є симетричною відносно числа 0. Найбільше й найменше відмінні від 0 додатні числа позначено іменами `DBL_MAX` та `DBL_MIN`. Ці числа дорівнюють приблизно 10^{308} та 10^{-308} . Зауважимо: усі цілі числа типу `int` мають зображення в типі `double`.

Цілі та дійсні типи разом називають **арифметичними**.

2.5. Різновиди констант

У цьому підрозділі наведено мінімальні відомості про вигляд констант мови C++ і засоби їх виведення.

2.5.1. Символьні константи

Символьна константа – це символ в апострофах ('A', '1', ' ') або два символи в апострофах, першим з яких є \ (зворотна скісна, або *backslash*). Наприклад, константи '\\', '\\\\', '\\\'' позначають символи, що називаються "апостроф", "лапки" та "зворотна скісна". Є кілька констант, наприклад '\\n' або '\\t', що містять малу латинську літеру (**керувальні символи**). Вони використовуються в спеціальний спосіб під час виведення на зовнішні носії даних. Зокрема, '\\n' задає перехід на новий рядок екрана.

Символьні константи зображують значення типу `char`, які займають один байт. Цей байт як зображення числа без знака дає **код символу** (число від 0 до 255), а зі знаком – від -128 до 127. Відповідність між числами від 0 до 127 і символами зафіксовано в *Американському стандартному коді для обміну інформацією* (так звана *таблиця ASCII*), решті кодів можуть відповідати різні

набори символів. Наприклад, константа ' ' (пробіл) має код 32, а '\0' – код 0. Окремими властивостями таблиці ASCII є такі:

- символам '0', '1', ..., '9' відповідають послідовні коди від 48 до 57;

- символам 'A', 'B', ..., 'Z' – від 65 до 90;

- символам 'a', 'b', ..., 'z' – від 97 до 122.

Інструкція `cout<<'z'`; виводить значення константи 'z' – на екрані з'являється z. Аналогічно можна вивести інші символні константи. Для того, щоб наступне повідомлення виводилося з нового рядка, можна скористатися інструкцією `cout<<endl`; або `cout<<'\n'`; .

За інструкцією вигляду `cout<<константа`; обробляється не константа, а зображене нею значення. Послідовність символів, утворена за значенням, може відрізнятися від константи.

Вправи

2.2. Що буде виведено за програмою?

```
#include <iostream>
using namespace std;
int main() {
    cout<<'1'; cout<<'\n';
    cout<<'Y'; cout<<'e';
    cout<<'s'; cout<<endl;
    system("pause"); return 0;
}
```

2.3. Написати програму, що друкує символи ' , " , \.

2.5.2. Рядкові константи

Рядкові константи позначають послідовності символів і записуються в лапках, наприклад "You are welcome!". Символи ' , \ , " у рядковій константі записують як \ ' , \\ , \ " , відповідно. До значення, заданого рядковою константою, у пам'яті додається символ '\0', який позначає кінець послідовності символів. Окрім того, якщо в константі присутній символ '\0', то значенням, яке вона задає, є послідовність символів перед '\0'. На-

приклад, константі `"\0zz"` відповідає послідовність байтів із символами

```
" \0 z z \0"
```

Значення утворене першими шістьма символами `"\0zz"`. Саме воно виводиться за інструкцією `cout<<"\0zz";`.

За допомогою рядкових констант перепишемо програму зі вправи 2.2.

```
#include <iostream>
using namespace std;
int main() {
    cout<<"1\nYes\n";
    system("pause"); return 0;
}
prog003.cpp
```

Вправи

2.4. Написати програму, що виводить ім'я дискового каталогу, в якому встановлено систему програмування C++.

2.5. Поясніть різницю між значеннями `"a"` та `'a'`.

2.5.3. Цілі константи

Цілі константи позначають цілі числа й мають десяткову, вісімкову й шістнадцяткову форму запису (про системи числення див. додаток А). У мові C++ цілі константи невід'ємні. **Десяткова константа** – це, як і в математиці, послідовність десятицифрових цифр, що не починається з 0: 273, 1024 тощо. Запис **шістнадцяткових констант** починається символами `0x` або `0X`. Наприклад, константа `0x11` позначає число 17, а `0xf` та `0xF` – число 15. Ціла константа, що починається з 0 й далі містить цифри від 0 до 7, є **вісімковою**. Наприклад, константи `0` та `010` позначають числа 0 та 8, відповідно.

Якщо в програмі спеціально не вказано інше, значення цілих констант незалежно від форми їх запису *виводяться в десятковому записі*. Наприклад, за інструкцією `cout<<11;` на екран виводиться 11, а за `cout<<0x11;` – 17.

Вправи

2.6. Пояснити різницю між а) 0, '\0' та '0'; б) 123 та "123".

2.7. Що виводиться на екран за такими двома програмами? Поясність різницю між ними.

```
#include <iostream>
using namespace std;
int main() {
    cout<<13; cout<<'\n';
    cout<<013; cout<<'\n';
    cout<<0x13; cout<<endl;
    system("pause");
    return 0;
}
```

```
#include <iostream>
using namespace std;
int main() {
    cout<<"13"; cout<<'\n';
    cout<<"013"; cout<<'\n';
    cout<<"0x13"; cout<<endl;
    system("pause");
    return 0;
}
```

2.5.4. Дійсні константи

Розглянемо приклад. Число 12,34 можна позначити, наприклад, так: $123,4 \cdot 10^{-1}$. У цьому записі є ціла частина 123, дробова частина ,4 і десятковий порядок -1 . Запису відповідає константа $123.4E-1$, в якій 123 – *ціла частина*, .4 – *дробова*, а $E-1$ – *порядок*. Це саме число можна зобразити й іншими константами: 12.34, 1234.e-03, 1234e-03, .1234E2, 0.01234E+3 тощо. Отже, ціла частина – це непорожня послідовність цифр, дробова – послідовність цифр із *крапкою* на початку, порядок – латинська літера **E** або **e** з однією або кількома цифрами, можливо, зі знаком + або -.

Константа, в якій ціла частина містить одну цифру від 1 до 9, називається **нормалізованою**, наприклад $1.234E+1$, 9.81 або $1.0E2$ (для числа 0 такою є 0.0).

Дійсні константи записуються тільки як десяткові. Якщо константа має цілу частину, то за нею йде дробова частина й порядок (можливо, одне з них). При цьому в дробовій частині, якщо вона є, цифр може не бути, але крапка обов'язкова. Якщо цілої частини немає, то константа починається крапкою, після якої має бути хоча б одна цифра. Порядок необов'язковий. Приклади наведено вище. Перед константою може бути знак -; тоді вона задає від'ємне число: $-1.2345E1$.

Значення дійсних констант виводяться в різних формах (*форматах*). Значення, зображені дійсними константами, виводяться або з **фіксованою** (*fixed*) **крапкою**, або в **нормалізованій**

(**науковий** – *scientific*) **формі**; наприклад, для числа 12,34 це відповідно **12.34** та **1.234e+001**. Від чого залежить формат виведення та як ним керувати, див у п. 3.3.2.

Вправи

2.8. Поясніть, у чому різниця між **314.** та **314**.

2.9. Поясніть, у чому різниця між **12.151** та **"12.151"**.

2.6. Поняття змінної величини

2.6.1. Змінні величини

Поняття змінної числової величини з'явилося в роботах Декарта в XVII ст. Пізніше з'ясувалося, що змінна величина може бути не лише числовою. У найширшому розумінні **змінна величина** – це загальне поняття реального чи уявного об'єкта (або його окремої характеристики), який може перебувати в різних станах. Змінні величини позначають *іменами*; наприклад, у другому законі Ньютона $a = F/m$ імена m , a , F позначають змінні – масу тіла, прискорення його руху й силу, що діє на нього. У програмуванні змінна є моделлю (зображенням) об'єкта в пам'яті комп'ютера.

Змінна в машинній програмі – це ділянка пам'яті, яка може мати різні стани й зображувати ними різні стани об'єкта.

Змінну в програмі мовою високого рівня позначає **ім'я**. Кожна ділянка пам'яті комп'ютера має **адресу** (номер першого байта ділянки), і цією адресою позначається в машинній програмі. Кажуть, що адреса *вказує*, або *посилається* на ділянку. Під час трансляції програми ім'я змінної перетворюється на адресу деякої ділянки пам'яті. Отже, вважатимемо, що під час виконання програми ім'я змінної *вказує* на ділянку пам'яті (рис. 2.1).

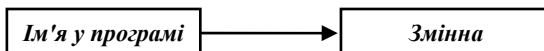


Рис. 2.1. Змінна та її ім'я

Станам об'єкта, зображуваного змінною, відповідають її **значення** (числові та інші), що належать певному типу. Тип

змінної та її ім'я задаються в **інструкції оголошення імені змінної**, що має вигляд

ім'я-типу ім'я-змінної;

Після імені типу можна записати кілька імен змінних через кому. Інструкція оголошення імені змінної одночасно є **означенням змінної**, тобто задає ділянку пам'яті, на яку вказує ім'я змінної.

Приклади.

1. Інструкції

```
int numberOfStudents;  
double radius, circleLength;
```

задають утворення ділянки пам'яті, яка ідентифікується іменем `numberOfStudents` і може зберігати цілі числа, і двох ділянок з іменами `radius` і `circleLength`; їх значеннями можуть бути дійсні числа.

2. Квадратне рівняння $ax^2+bx+c=0$ визначається трьома дійсними коефіцієнтами a, b, c . Щоб зобразити рівняння, означимо три змінні: `double a, b, c;` ◀

Імена змінних та інших об'єктів обирають так, щоб вони були пов'язані з об'єктами або характеристиками, які вони зображують, наприклад `temperature`, `radius`, `circleLength` (температура, радіус, довжина кола).

Завдяки змістовним іменам текст програми стає зрозумілішим.

Ім'ям змінної не може бути зарезервоване слово. Імена, означені в бібліотеках системи програмування, використовувати як імена змінних можна, але краще цього не робити.

Надалі будемо дотримуватися таких угод. Ім'я змінної починаємо з малої літери; якщо воно утворене з кількох слів, то всі слова, окрім першого, записуємо з великої літери, наприклад `circleLength`. Ця система запису нині є найпоширенішою у світі й через зовнішній вигляд імен має назву "**верблюжий запис**" (*camel notation*).

Якщо потрібна невелика й відома наперед кількість змінних, що позначають однотипні сутності, то в кінці імені можна дописати номер, наприклад `radius1`, `radius2`.

Існує давня традиція, за якою імена *i*, *j*, *k*, *m*, *n* дають змінним цілих типів. Найчастіше ці змінні позначають індекси (номери) або кількості.

Узагалі, змінна може бути складовою частиною іншої змінної. Тоді вона позначається не ім'ям, а деяким складнішим виразом. Однак поки що не будемо на цьому зосереджуватися.

Вправи

- 2.10. Написати означення змінних, що зображують: а) день, місяць і рік народження; б) точку площини; в) клітинку шахового поля; г) дріб; д) квадратне рівняння; е) прямокутник на площині.
- 2.11. Пояснити різницю між: а) *a* та *'a'*; б) *a* та *"a"*.

2.6.2. Уведення значень у змінні й виведення їх на екран

Є два способи надати змінній значення – увести із зовнішнього носія або присвоїти. У найпростішому випадку **інструкція введення** значення в змінну має вигляд

```
cin >> ім'я-змінної;
```

і задає введення з клавіатури. Ім'я *cin*, як і *cout*, оголошене у файлі *iostream*. Виконуючи операцію введення, комп'ютер зупиняється й очікує на значення для змінної. У відповідь слід на клавіатурі набрати деяку послідовність символів, що зображує значення (ці символи з'являться на екрані), і натиснути на клавішу **Enter**. Після цього за введеною послідовністю (вхідною константою) створюється відповідне значення та присвоюється змінній. За стандартних налаштувань запис числа сприймається як десятковий.

Якщо натиснути **Enter**, не набравши нічого, окрім пробілів, то комп'ютер і надалі чекатиме. Узагалі, перед вхідною константою можна набрати довільну кількість порожніх символів, що відповідають клавішам пробілу, табуляції та **Enter**. За стандартних налаштувань усі порожні символи буде пропущено.

В інструкції введення можна записати кілька імен змінних, кожне після відповідного знака **>>**. За виконання такої інструкції

треба набрати на клавіатурі відповідну кількість вхідних констант, відокремивши їх одним або кількома порожніми символами.

Приклади

1. Нехай є змінна `char c`; і виконується інструкція `cin >> c`; . Щоб присвоїти змінній значення 'A', треба натиснути послідовно на клавіші **A** та **Enter**, а значення '7' – на клавіші **7** та **Enter**. Якщо перед клавішею **A** або **7** кілька разів натиснути на клавіші **Enter** або **Space**, то результат буде той самий.

2. Нехай змінні `double a, b, c`; зображують коефіцієнти квадратного рівняння. Увести в них дійсні значення можна за допомогою трьох окремих інструкцій:

```
cin >> a; cin >> b; cin >> c;
```

Ті самі дії буде задано й однією інструкцією:

```
cin >> a >> b >> c;
```

В обох ситуаціях на клавіатурі слід набрати три константи, натискаючи між ними на клавіші пробілу, табуляції або **Enter**. Виконання інструкцій закінчиться, коли після третьої константи буде натиснуто на **Enter**. ◀

Практично перед кожною інструкцією введення з клавіатури варто записати інструкцію виведення, яка запрошує до введення значень і вказує, скільки та яких типів.

Приклад. Уведення значень у дійсні змінні, що зображують коефіцієнти квадратного рівняння, можна оформити таким чином:

```
cout << "Enter coefficients of quadratic equation ";  
cout << "(three real or integer numbers) : \n";  
cin >> a >> b >> c;
```

Після появи цього запрошення курсор буде переведено в наступний рядок екрана, і з нього почнеться відображення символів, набраних на клавіатурі. ◀

Вивести значення змінної на екран можна за допомогою інструкції вигляду

```
cout << ім'я-змінної;
```

Приклад. Після введення значень трьох дійсних змінних за інструкцією

```
cin >> a >> b >> c;
```

можна вивести їх на екран, відокремивши пробілами:

```
cout << a; cout << ' '; cout << b;  
cout << ' '; cout << c;
```

Ті самі дії можна задати й однією інструкцією:

```
cout << a << ' ' << b << ' ' << c;
```

Якщо введено 1, -3, 2, то буде надруковано 1 -3 2. ◀

Вправа 2.12. Що буде виведено на екран, якщо під час виконання програми введено символи 15 n та натиснуто на клавішу Enter?

```
#include <iostream>
using namespace std;
int main() {
    int n; char a;
    cin >> n >> a;
    cout<<"n="<<n<<' ' <<"a="<<a<<endl;
    system("pause"); return 0;
}
```

2.6.3. Присвоювання: операція, інструкція, вираз

Надати значення змінній можна за допомогою **операції присвоювання значення змінній**, яка копіює значення деякого виразу в змінну. Знаком операції є =, її можна задати в **інструкції присвоювання** (*assignment statement*):

```
ім'я-змінної = вираз;
```

Спочатку обчислюється вираз праворуч, потім його значення записується в змінну, указану ліворуч. Найпростішими виразами є константи та імена змінних, складніші описано нижче.

Приклади

1. Якщо є символьна змінна `char c`;, то інструкція `c='0'`; надає їй значення '0'.

2. Якщо є ціла змінна `int i`;, то перша з інструкцій `i=13`; `cout<<i`; надає їй значення 13, а друга виводить символи 13 на екран.

3. Нехай дійсні змінні `double a, b, c`; зображують квадратне рівняння $ax^2+bx+c=0$. Щоб задати рівняння $x^2-3x+2=0$, присвоїмо їм значення відповідно 1, -3, 2, а потім виведемо на екран.

```
a=1.0; b=-3.0; c=2.0;
cout << a << ' ' << b << ' ' << c;
```

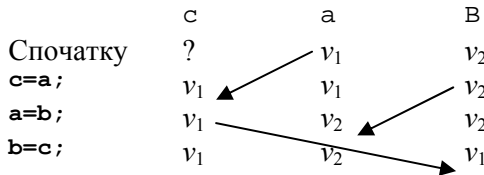
Під час виконання має бути надруковано 1 -3 2. ◀

В інструкції присвоювання *ім'я-змінної* = *вираз*; ліворуч ім'я змінної позначає ділянку пам'яті, в яку значення записується, а у виразі праворуч – значення, що добувається з ділянки. Добування значення змінної називається її **розіменуванням**.

Приклади

1. Якщо змінні **a** та **b** однотипні, то інструкція **a = b**; копіює значення змінної **b** у змінну **a**.

2. Щоб обміняти місцями значення двох однотипних змінних **a** та **b**, скористаємося третьою змінною **c** того самого типу. Припустимо, що змінні **a** та **b** мають початкові значення v_1 і v_2 , і праворуч укажемо значення, яких набувають змінні після виконання інструкцій. Початкове значення змінної **c** вважається невизначеним і позначене знаком **?**.



Перед тим, як використовувати значення змінної, *необхідно забезпечити*, щоб раніше ця змінна його отримала (під час присвоювання або введення), інакше можливі непередбачувані наслідки. Зазвичай компілятори лише попереджають, що змінна не отримала значення перед використанням, тому за цим має стежити програміст.

Вправа 2.13. Написати інструкції оголошення дійсних змінних **a**, **b**, **c**, присвоювання їм початкових значень та обміну місцями цих значень за колом: значення **a** пересувається до **c**, **c** до **b**, **b** – до **a**. *Порада:* почніть із проектування коду.

Запис вигляду *ім'я-змінної* = *вираз* (без **;** в кінці) називається **виразом присвоювання**. Його значенням є значення, присвоєне змінній.

Вираз присвоювання можна записати праворуч від знака **=**, наприклад, **a = b = 2**. Для наочності "внутрішнє" присвоювання можна записати в дужках: **a = (b = 2)** – дії будуть ті самі. Інструкція **a = b = 2**; задає в програмі ті самі дії, що й

послідовність $b = 2; a = b; .$ Довжину ланцюгів присвоювань не обмежено.

Інструкції та вирази присвоювання можуть бути частиною інструкцій інших різновидів (наприклад, інструкцій керування), описаних нижче.

Сукупність змінних, імена яких означено в програмі, називається **пам'яттю програми**⁷, а відповідність між іменами змінних та їх станами – **станом пам'яті програми**. Присвоювання значення змінній **змінює стан пам'яті програми**.

Ім'я змінної є прикладом загальнішого поняття – **l-вираз**. Так називають вираз, який можна записати ліворуч (*left*) у виразі присвоювання. Він позначає змінну. Вираз, що позначає значення й записується праворуч (*right*) у виразах присвоювання, називається **r-виразом**.

2.6.4. Ініціалізація змінних

Присвоїти початкове значення змінній можна в її означенні (**ініціалізувати змінну**), дописавши до імені змінної знак $=$ і вираз. У виразі можуть бути константи та імена змінних (звичайно, якщо вони вже отримали значення).

Приклади

1. За інструкцією `int a = 44, b = a, c;` створені змінні **a** та **b** отримують значення **44**, а значення змінної **c** залишається невизначеним, тому використовувати її значення можна тільки після того, як вона його отримає.

2. Інструкція `int i=j=k=0;` створює змінні **i**, **j**, **k**, які відразу отримують значення **0**. ◀

Вправа 2.14. Коло на площині можна задати його центром і радіусом. Написати програму, в якій змінні, що зображують коло на площині, оголошені та ініціалізовані для кола з центром у точці (1,5; 2,3) і радіусом 3,5. Програма має вивести координати центра кола та його радіус.

⁷ Далі побачимо, що в процесі виконання програми змінні можуть додаватися до її пам'яті або, навпаки, вилучатися.

2.7. Поняття вхідного потоку

2.7.1. Поняття потоку

У мові C++ основним поняттям введення й виведення даних є **потік** – послідовність символів або інших даних. У програмі *потік є представником фізичного файлу* на зовнішньому носії даних (диску, клавіатурі або екрані монітора), а операції обміну даних із файлом зображено як операції добування даних із потоку або дописування їх до нього.

У програмуванні існує поняття **стандартних файлів** введення й виведення – зазвичай ними є клавіатура та екран. У C++-програмі їм відповідають **стандартний потік введення** з ім'ям `cin` і **стандартний потік виведення** з ім'ям `cout`. Отже, імена `cin` і `cout`, означені у файлі `iostream`, насправді позначають не клавіатуру та екран, а потоки, що відповідають цим пристроям у програмі. На початку виконання програми обидва потоки `cin` і `cout` порожні.

Із засобів обробки потоків розглянемо лише операції **введення** `>>`, або **добування**, даних зі вхідного потоку, і **виведення** `<<`, або **вставки** (*insertion*), даних у вихідний потік. Розгляд інших засобів виходить за межі цієї книги.

2.7.2. Операція вставки з потоку

Вираз із операцією введення (вставки з потоку) `>>` має вигляд `cin >> ім'я-змінної`. Додавши в кінці виразу символ `;`, маємо інструкцію введення.

Виконуючи операцію введення, комп'ютер забирає зі вхідного потоку послідовність непорожніх символів, за якою створює відповідне значення та присвоює змінній. Усі порожні символи пропускаються. Якщо у вхідному потоці немає непорожніх символів (потік порожній), то комп'ютер очікує на його поповнення. Потік поповнюється, коли людина набирає на клавіатурі деяку послідовність символів (вони з'являються на екрані) і натискає на клавішу **Enter**.

Згідно з типами змінних, в які вводяться значення, операція `>>` розбиває вхідний потік на лексеми (послідовності непорожніх символів) і перетворює їх на значення певних типів (*інтерпретує лексеми*). Отже, операцію `>>` можна розглядати як *інтерпретацію вхідного потоку символів*.

Значенням виразу введення є той потік, з якого взято символи. До нього знову можна застосувати операцію `>>`, тобто можливі вирази вигляду

```
cin >> ім'я-змінної_1 >> ім'я-змінної_2
```

та аналогічні їм із більшою кількістю змінних. Наведений вираз еквівалентний виразу

```
(cin >> ім'я-змінної_1) >> ім'я-змінної_2
```

й задає послідовне введення значень двох змінних.

Приклад. Якщо є змінні `char c1, c2`; і під час виконання `cin >> c1 >> c2`; натиснути клавіші `Space, W, Space, Space, 3, Q, Enter`, то змінні отримають значення `'W'` та `'3'`, а `Q` залишиться у вхідному потоці. ◀

За стандартних налаштувань операція `>>` пропускає всі порожні символи вхідного потоку.

За стандартних налаштувань, утворюючи за вхідною послідовністю числове значення, операція `>>` розглядає вхідну послідовність як *десятькове* зображення числа. Дійсні числа можна задавати в нормалізованій формі, а також без дробової частини. У дробовій частині використовується *крапка*, а не *кома*. Для цілих чисел дробова частина й порядок не допускаються; задане число повинно належати діапазону можливих значень типу, який має змінна, інакше введення може мати непередбачувані наслідки.

Приклад. Якщо є змінна `int k`; і під час виконання `cin >> k`; натиснути клавіші `0, 1, 1, Enter`, то значенням `k` буде `11`. Якщо є змінна `double x`; і під час виконання `cin >> x`; натиснуто клавіші `8, Enter`, то `x` отримує значення `8.0`, а якщо `1, e, 2, Enter`, – значення `100.0`. ◀

Під час уведення з клавіатури помилки найчастіше трапляються з числовими змінними. Якщо під час виконання виразу введення сталася помилка, то вхідний потік переходить у **стан помилки**, в якому виконання подальших операцій уведення *неможливе*. За наявності помилки значення змінної, в яку мало відбутися введення, *не змінюється*. Отже, якщо змінну не ініці-

алізовано та значення їй не присвоєно, то її значення залишається "випадковим сміттям"!

Вправи

2.15. Нехай під час виконання програми користувач послідовно натиснув на клавіші 5, Enter, 7, Space, 9, Enter. Що він побачить на екрані?

```
#include <iostream>
using namespace std;
int main() {
    int i, j, k;
    cout<<"Enter 2 integers:"; cin>>i>>j;
    cout<<"Enter an integer:"; cin>>k;
    cout<<"Entered integers: " << i <<
        ", " << j << ", " << k <<endl;
    system("pause"); return 0;
}
```

2.16. Чи може змінна `char c1` під час виконання `cin>>c1` отримати значення ' ' (пробіл)?

2.17. Запустіть на виконання програму, наберіть 100e777 і натисніть на Enter.

```
#include <iostream>
using namespace std;
int main() {
    int i; double x;
    cout<<"Enter one real:"; cin>>x;
    cout<<"Enter one integer:"; cin>>i;
    cout<<"Entered numbers: "<<x<<" "<<i<<endl;
    system("pause"); return 0;
}
```

Що буде виведено на екран? Чи буде комп'ютер очікувати введення цілого числа? Поясніть отримані результати.

2.18. Що зміниться у виконанні попередньої програми, якщо замість інструкцій `int i; double x;` записати `int i=0; double x=0;?`

Контрольні запитання

2.1. Які обов'язкові частини повинна мати програма мовою C++?

2.2. З яких двох частин складається функція мови C++?

2.3. Які основні групи символів є в алфавіті мови C++?

- 2.4. Які види лексичних одиниць є в мові C++?
- 2.5. Що таке ім'я в мові C++?
- 2.6. Що таке змінна? Що таке змінна в програмуванні?
- 2.7. Що таке тип даних? Що таке носій і сигнатура типу?
- 2.8. Що таке константа? Які різновиди констант є в мові C++?
- 2.9. Що таке вираз та інструкція присвоювання?
- 2.10. У чому полягає семантика інструкції присвоювання?
- 2.11. Що таке пам'ять програми та стан пам'яті програми?
- 2.12. Що є семантикою послідовності інструкцій присвоювання?
- 2.13. Що таке потік значень?

Задачі

- 2.1. Напишіть програму, яка виводить повідомлення
Each algorithm is a list of well-defined instructions for completing a task. Starting from an initial state, the instructions describe a computation that proceeds through a well-defined series of successive states, eventually terminating in a final ending state.
Зверніть увагу на розташування тексту по рядках. Щоб отримати охайне повідомлення, за необхідності починайте виведення з нового рядка.
- 2.2. Напишіть програму, яка друкує охайне повідомлення такого змісту: **Цю програму створив студент ... групи ... у ... році.** Замість "..." вставте особисті дані (прізвище, ім'я та по батькові, номер групи й рік написання програми).
- 2.3. Підготуйте реферат на тему: "Способи запису символьних констант і символів у рядках у мові C++".

РОЗДІЛ 3

ПРОСТІ МАТЕМАТИЧНІ ОБЧИСЛЕННЯ

3.1. Арифметичні операції

3.1.1. Операції, операнди, вирази

Обчислювальні дії в програмуванні називаються **операціями**. Операції застосовуються до **операндів**, тобто значень. Застосування операцій до значень описують у вигляді **виразу** (*expression*). Послідовність застосування операцій називається **обчисленням** виразу й має результатом **значення виразу**. Операції у виразі позначаються знаками (**операторами**), а значення – константами та іменами змінних. У виразі також можуть бути дужки, що визначають порядок застосування операцій. Найпростішими виразами є ті, що не містять операцій, тобто константи та імена змінних.

Приклад. Вираз $2+2$ означає: додаються 2 та 2 і значенням виразу є 4; вираз $2*\text{radius}$ – 2 множиться на значення змінної radius і значенням виразу є подвоєне значення цієї змінної; $1+2*3$ – множаться 2 та 3, отриманий добуток 6 додається до 1 і значенням є 7; $(1+2)*3$ – додаються 1 і 2, їх сума 3 множиться на 3 та значенням є 9. Два останні вирази демонструють, як дужки впливають на порядок операцій. ◀

Вираз має подвійну семантику – *послідовність операцій* з операндами, а також *значення*, що є результатом цієї послідовності.

Операція з одним або кількома значеннями, результатом якої є число, називається **арифметичною**. Спочатку розглянемо тільки деякі з багатьох арифметичних операцій мови C++.

Операції **додавання, віднімання, множення й ділення** мають знаки відповідно **+, -, *, /**. Результатом операції з *цілими* числами є *ціле* число, з *дійсними* – *дійсне*. Наприклад, значенням виразу $4/2$ є ціле число 2, а виразу $4.0/2.0$ – дійсне 2.0. Застосування операцій до різнотипних значень розглянуто нижче.

Знак **-** позначає як двомісну операцію віднімання, так і одномісну операцію "мінус": -32768 , $-(2+3)$. Знак **+** також може позначати одномісну операцію.

Результатом ділення **/** цілих чисел є *ціла частка* від ділення з остачею, наприклад, вираз $7/3$ має значення 2. *Цілу остачу* від ділення обчислює операція **%**: значенням виразу $7\%3$ є 1. Зауважимо: знак остачі збігається зі знаком діленого, наприклад, обидва вирази $-7\%3$ та $-7\%-3$ мають значення **-1**, а вираз $-7\%-3$ – значення **1**.

Результатом ділення дійсних чисел є число в його дійсному зображенні, наприклад, значенням виразу $7.0/3.0$ є деяке наближення до числа 2.33..., а виразу $6.0/3.0$ – число 2.0.

Операція **%** до дійсних чисел *незастосовна*.

Виконання операції **/** або **%** з дільником 0 призводить до аварійного завершення програми.

Інструкція вигляду `cout << вираз;` обчислює та виводить значення виразу.

Вправи

3.1. Що буде виведено на екран за такими інструкціями?

```
cout<<9/5<<' '<<-9/5<<' '<<9/-5<<' '<<-9/-5<<endl;  
cout<<9%5<<' '<<-9%5<<' '<<9%-5<<' '<<-9%-5<<endl;  
cout<<9./5.<<endl;
```

3.2. Що буде виведено на екран за такими інструкціями?

```
cout<<7/3<<' '<<1/6<<endl;  
cout<<7./3.<<' '<<1./6.<<endl;
```

3.3. Припустимо, що значення дійсної змінної `length` відповідає довжині будівлі в міліметрах. Написати вираз, що задає довжину будівлі в метрах.

- 3.4. Нехай значення цілої змінної `sizeOfFile` задає розмір файлу в байтах. Написати вираз, значенням якого є розмір файлу в Кбайтах.
- 3.5. Нехай `v` – ім'я цілої змінної з невід'ємним значенням. Написати вираз, який обчислює: а) значення молодшої десяткової цифри числа `v`; б) значення молодшої двійкової цифри числа `v`.

Одномісна операція `sizeof` обчислює цілу *кількість байтів*, зайнятих її операндом (дані типу `char` займають 1 байт, типу `int` – 4 байти, `double` – 8). Отже, під час виконання інструкції

```
cout<< sizeof 'A' << ' ' << sizeof 1 << ' ' <<
sizeof 0.0 << endl;
```

отримаємо 1 4 8.

3.1.2. Старшинство операторів і порядок виконання операцій

Мова C++ в основному відповідає угодам математики про порядок застосування операцій у виразах. Це дозволяє не записувати зайві дужки, наприклад, `1-2*3` означає те саме, що й `1-(2*3)`. На порядок обчислення виразу за відсутності дужок впливає **старшинство** (*precedence*), або **пріоритет**, операторів: якщо поруч із позначенням операнда записано два оператори, то спочатку виконується операція, що відповідає старшому оператору (з вищим пріоритетом). Наприклад, пріоритети `*` та `/` однакові й вищі за `+` і `-`. Одномісні оператори старші за двомісні, а двомісні `*`, `/`, `%`, `-`, `+`, старші за всі інші двомісні, у тому числі присвоювання.

Окрім пріоритетів, оператори мають властивості право- або лівобічного зв'язування. У мові C++ усі двомісні оператори, окрім присвоювань, мають властивість **лівобічного зв'язування**: якщо ліворуч і праворуч від позначення операнда записано знаки операцій з однаковим старшинством, то операнд зв'язується з оператором, указаним ліворуч (ця операція застосовується спочатку). Докладніше про пріоритети операторів і властивості зв'язування див. у додатку Б.

Приклади

1. Значенням виразу $4+7/5$ є 5, оскільки спочатку обчислюється $7/5$ із результатом 1, а потім $4+1$ із результатом 5. Значенням виразу $(4+7)/5$ є 2, оскільки спочатку обчислюється операція в дужках $(4+7)$ – її значення 11, а потім $11/5$ із результатом 2.

2. У виразі `sizeof 2.0+4` обчислюється `sizeof` із результатом 8, потім додається 4.

3. Значення виразу $4-3-2$ дорівнює -1, оскільки спочатку обчислюється $4-3$, тобто 1, а потім $1-2$; у виразі $2*7\%8$ спочатку обчислюється $2*7$ (це 14), потім $14\%8$, тобто 6.

4. Нехай дійсні змінні a, b, c зображують коефіцієнти квадратного рівняння $ax^2+bx+c=0$. Дискримінант рівняння визначається виразом $b*b-4*a*c$. Присвоїмо його дійсній змінній d : $d=b*b-4*a*c$. ◀

Пріоритети операторів дозволяють не записувати зайві дужки, але *зловживати цим не слід*. Інколи необов'язкова пара дужок значно підвищує зрозумілість запису. Наприклад, у виразі `sizeof 2.0+4` пробіл між `sizeof` та `2.0` провокує людину спочатку (помилково) обчислити $2.0+4$, а потім `sizeof`. Проте `sizeof(2.0)+4` є очевидним.

Вправи

3.6. Що буде виведено на екран за такими інструкціями?

```
cout<<1+4/2<<' '<<(1+4)/2<<endl;
cout<<2*4%7<<' '<<2*(4%7)<<endl;
cout<<51/6%7<<' '<<51/(6%7)<<endl;
cout<<2*(7%8)<<' '<<12/6%8<<' '<<5-3%2<<endl;
```

3.7. Що буде виведено на екран за такими інструкціями?

```
cout<<4*6/8<<' '<<4/8*6<<endl;
```

3.8. Що буде виведено на екран за такими інструкціями?

```
cout<<(-3+5)*(2%7/3+4*2)<<endl;
```

3.9. Що буде виведено за такими інструкціями?

```
a) int a=2, b=3;
   cout<<"a*b="<<a*b<<"\n***"<<endl;
b) int a=3, b; cout<<a*a<<' '<<a+4<<' \n';
```

3.10. Нехай a, b, c – дійсні змінні, що позначають довжини сторін трикутника. Запишіть вираз, що задає периметр, та інструкцію, яка присвоює периметр змінній p .

3.1.3. Бібліотечні математичні функції та константи

Деякі операції з числами позначають **викликами функцій**, тобто у вигляді $f(\dots)$, де f позначає певне ім'я. Розглянемо дві функції, означені в усіх реалізаціях мови C++. Для використання цих функцій у програмі необхідно підключити модуль `cmath`:
`#include <cmath>`

Одномісна функція `sqrt` обчислює квадратний корінь свого невід'ємного **дійсного** операнда. Значенням виразу `sqrt(2.0)` є приблизно `1.41421`, а `sqrt(4.0)` – значення `2.0`. До цілих чисел функція *незастосовна*.

Двомісна функція `pow` обчислює дійсний степінь, основою якого є перший операнд, показником – другий. Наприклад, значенням виразу `pow(2.0, 3)` є `8.0`, виразу `pow(2, 0.5)` – приблизно `1.41421`. Результатом функції `pow` завжди є дійсне значення.

Функція `log` обчислює натуральний логарифм свого додатного дійсного аргументу, функція `log10` – десятковий логарифм. Застосування функцій до цілих аргументів є помилковим.

Функція `fabs` обчислює дійсне значення $|x|$ за дійсним аргументом x . Функція `abs` із бібліотеки `cstdlib` обчислює ціле значення $|x|$ за цілим аргументом x ; якщо аргумент дійсний; обчислене значення може відрізнятись від математичного.

Приклади

1. Корінь із невід'ємного дискримінанта квадратного рівняння з дійсними коефіцієнтами a , b , c можна обчислити виразом `sqrt(b*b-4*a*c)`, а дійсні корені рівняння – виразами `(-b-sqrt(b*b-4*a*c))/(2*a)` та `(-b+sqrt(b*b-4*a*c))/(2*a)`. Дужки в знаменнику обов'язкові. Якщо їх не записати, то відбудеться не ділення, а множення на a .

2. Вираз `pow(b*b-4*a*c, 0.5)` позначає обчислення квадратного кореня з $b*b-4*a*c$, вираз `pow(b, 1.0/3.0)` – обчислення кубічного кореня з b , а обидва вирази `pow(2.0, 5)` та `pow(2, 5.0)` – піднесення дійсного числа `2.0` до степеня `5`. Зверніть увагу: вираз `pow(2, 5)` із двома цілими аргументами є помилковим.

3. Значенням `log10(2.0)` є (наближено) 0.30103, значенням `log(1)` – дійсне 0.

4. Значенням `fabs(-2.0)` є дійсне 2.0, значенням `abs(-2)` – ціле 2. ◀

У стандарті мови C++ відсутні математичні константи, зокрема ті, що позначають числа $\pi = 3.141593\dots$ та $e = 2.7182818\dots$. Натомість у бібліотеці `cmath` означено константи⁸ з іменами `M_PI` (число π), `M_PI_2` ($\pi/2$), `M_PI_4` ($\pi/4$), `M_1_PI` ($1/\pi$), `M_E` (число e), `M_LN2` ($\ln 2$), `M_LN10` ($\ln 10$) і деякі інші. Щоб користуватися ними, необхідно перед підключенням бібліотеки `cmath` записати директиву `#define _USE_MATH_DEFINES` (define – означити).

Приклад. Програма

```
#include <iostream>
#define _USE_MATH_DEFINES
#include <cmath>
using namespace std;
int main() {
    cout<<"pi="<<M_PI<<endl;
    cout<<"e="<<M_E<<endl;
    cout<<endl;system("pause"); return 0;
}
```

виводить значення математичних констант π та e . ◀

Бібліотеки систем програмування мовою C++ містять різноманітні константи й численні підпрограми, що реалізують математичні та інші функції. Зауважимо: склад бібліотек у різних середовищах може бути різним, тому вичерпну інформацію про вміст бібліотек може дати лише довідка в конкретному середовищі або самі бібліотечні файли. Докладніше про зазначені й деякі інші функції див. у додатку В.

Функція в мові C++ – це частина програми, оформлена спеціальним чином.

Якщо програма описує дії з розв'язання деякої задачі, то функція описує дії з розв'язання деякої частини цієї задачі, тобто підзадачі. Цей термін буде уточнено в розд. 5.

⁸ У деяких версіях мови C++ ці константи замінено відповідними бібліотечними функціями.

Вправи

3.11. Написати вираз мови C++, відповідний до математичного виразу:

а) $\sqrt{a^2 + b^2}$; б) $(a + b)^{1/7}$; в) $(a^{12} + b^{12})^{1/3}$; г) $|\sqrt{a} - \sqrt{b}|$.

3.12. У математиці є тотожність $\log_x y = \ln y / \ln x$. Написати вираз мови C++, відповідний до математичного виразу $\log_x y$.

3.13. Написати програму, що виводить значення $\sqrt{2}$.

3.14. Написати програму, що виводить значення $(2,5)^{1,6}$.

3.15. Написати послідовні інструкції присвоювання:

а) змінній **a** значення математичного виразу $b^2 - 4ac$, а **x1** та **x2** – виразів $(-b - \sqrt{d}) / (2a)$ та $(-b + \sqrt{d}) / (2a)$;

б) змінній **p** значення математичного виразу $(a+b+c)/2$, а змінній **s** – виразу $\sqrt{p(p-a)(p-b)(p-c)}$.

3.16. Написати програму виведення на екран чисел π та e .

3.1.4. Складені присвоювання

Вирази присвоювання дуже часто мають вигляд, наприклад, $a=a+b$, $a=a*b$ тощо, тобто збільшують значення змінної **a** на величину **b**, множать на **b** тощо. Такі присвоювання можна задати за допомогою спеціальних операторів у скороченій формі: $a+=b$, $a*=b$, які називають складеними (*compound*) присвоюваннями. На місці **b** можна записати будь-який вираз відповідного типу. Значенням виразу присвоювання є нове значення змінної в його лівій частині. Наприклад, значенням $a+=b$ є нове значення змінної **a**.

В описаний спосіб до змінної можна застосувати будь-яку з операцій $+$, $-$, $*$, $/$, $\%$, а також деякі інші. Наприклад, замість `number=number%10` можна написати `number%=10`, замість `degree=degree+pow(2,n)` – вираз `degree+=pow(2,n)`.

Вправи

- 3.17. Записати кілька варіантів виразу, що подвоює значення цілої змінної.
- 3.18. Записати кілька варіантів виразу, що збільшує значення цілої змінної на 2.

3.1.5. Особливості цілих типів

Кожен цілий тип зациклено, тобто наступним після максимального числа в типі є мінімальне (див. с. 13). Нехай у цілому типі є 2^n значень (n – кількість бітів у зображенні даних цього типу) з відповідним максимальним, яке позначимо **MAX**. Якщо сума або різниця двох чисел цілого типу більше **MAX**, то вона зображується в типі числом, яке на 2^n менше справжньої суми чи різниці. Якщо справжня сума або різниця менше мінімального числа цього типу, то результат на 2^n більше її. Аналогічно результатом множення двох чисел деякого типу є деяке число цього самого типу, різниця між яким і справжнім добутком кратна 2^n .

Приклад. У типі `int` значення $12! = 479\,001\,600$ зображується правильно, а $13! = 6\,227\,020\,800$ зображується як 1932053504 , тобто $13! - 2^{32}$. ◀

Вправа 3.19. Що буде виведено на екран за програмою?

```
#include <iostream>
using namespace std;
int main() {
    int iMax=INT_MAX, iMin=INT_MIN;
    cout<<iMax+1<<' '<<iMin-1<<endl;
    system("pause"); return 0;
}
```

3.2. Сумісність і перетворення типів

3.2.1. Сумісність типів за присвоюванням і перетворення типів

Сумісність типів за присвоюванням – це можливість присвоювати змінним одного типу значення іншого.

Усі базові типи мови C++ сумісні за присвоюванням один з одним⁹. У виразі присвоювання змінна отримує значення, перетворене до її типу.

Утворення значення одного типу за значенням іншого називається **перетворенням типу**.

При перетворенні цілого значення до дійсного типу відповідне число зображується в цьому типі. За цим правилом кожне значення типу `int` може бути зображене в типі `double`. При перетворенні дійсного значення до типу цілих у ньому відкидається дробова частина. Якщо ціла частина, що залишилася, не належить діапазону чисел типу `int`, то результат перетворення буде помилковим.

Приклади

1. Якщо змінній `double x` присвоюється `1`, то її значенням стає дійсне `1.0`.

2. Якщо змінній `int a` присвоюється `1.9`, то її значенням стає `1`, а якщо `-1.9`, то `-1`.

3. Нехай є такі змінні та присвоювання:

```
double dd=3.5e38; int id=dd;
```

Змінні отримають значення: `dd=3.5e38`, `id=-2147483648`. ◀

Присвоюючи вираз одного типу змінній іншого типу, контролюйте, щоб значення виразу можна було зобразити в типі змінної без втрат. Уникайте присвоювань дійсних виразів змінним цілих типів, оскільки це може мати *непередбачувані наслідки*.

⁹ У мовах програмування не всі типи сумісні за присвоюванням. Наприклад, є мови, що не дозволяють дійсне чи символічне значення присвоїти цілій змінній, а ціле значення – символічній. Проте більшість мов дозволяють присвоювати цілі значення дійсним змінним.

За інструкцією `int i=UINT_MAX`; змінна `i` отримає значення `-1`. Не наводячи повного переліку правил перетворень типів, зазначимо лише, що константа `UINT_MAX` задає найбільше беззнакове ціле число `4294967295`, а воно не може бути зображено в типі `int`.

Арифметичний тип вважається **більшим** за інший арифметичний тип, якщо для зображення його значень потрібно більше байтів або він має більше максимальне значення.

Уникайте присвоювань значень більшого цілого типу змінним меншого цілого типу, оскільки це може мати *непередбачувані наслідки*. Зокрема, уникайте перетворення значень беззнакових цілих типів на значення знакових типів.

При перетворенні значення типу `char` до типу `int` однобайтове зображення символу розглядається як зображення¹⁰ числа. При зворотному перетворенні числа від `0` до `127` (а за стандартних налаштувань компілятора й чисел від `-128` до `-1`) до типу `char` результатом є символ, зображений в одному байті так само, як і це число. Наприклад, числу `32` відповідає `' '` (пробіл), числу `48` – символ `'0'`, `49` – `'1'` тощо, числу `65` – символ `'A'`, `66` – `'B'` тощо, числу `97` – `'a'`, `98` – `'b'` тощо.

Логічне значення `false` перетворюється на ціле число `0`, а `true` – на `1`. Нульове значення будь-якого числового типу перетворюється на `false`, а всі ненульові значення – на `true`.

Вправа 3.20. Яке значення отримає змінна `c` за інструкцією `char c=0; ?`

3.2.2. Сумісність і правила перетворення типів у виразах

Сумісністю відмінних між собою типів у виразах називається можливість сумісного використання операндів цих типів.

Типи дійсних і цілих чисел є сумісними, тобто у виразах можна записувати операнди цих різних типів, наприклад, `1+2.0`.

¹⁰ Залежно від налаштувань компілятора воно може бути знаковим (за стандартних налаштувань) або беззнаковим.

Якщо один з операндів цілий, а другий дійсний, то за цілим значенням утворюється відповідне дійсне, і операція застосовується до дійсних значень.

Отже, за виконання `1+2.0` спочатку ціле `1` перетворюється на дійсне `1.0`, а потім додаються дійсні числа.

Усі цілі (*integral*) типи також є сумісними у виразах. Зокрема, при обчисленні виразів значення типів `char` та `bool` спочатку завжди перетворюються на значення типу `int`. Тому вирази `'5'-'1'` та `'F'-'A'` є синтаксично правильними й мають значення `4` та `5`, відповідно.

Вправи

3.21. Що буде виведено на екран за програмою? Зверніть увагу на відмінність ділення цілих і дійсних чисел.

```
#include <iostream>
using namespace std;
int main() {
    cout<<(3/5)*20+32.<<' '<<(3/5.)*20+32<<endl;
    system("pause"); return 0;
}
```

3.22. Яке значення отримає змінна `c` за інструкцією `char c='f'-'b';` ?

3.2.3. Явне перетворення типів

Перетворення типів значень, описані вище, відбуваються без явних на це вказівок, тобто неявно. Перетворення можна задати *явно* у вигляді *тип(вираз)* або *(тип) вираз*. Пріоритет перетворення такий самий як і в інших префіксних одномісних операторів.

Приклади

1. Вираз `int(2.8)` має значення `2`, `double(-2)/3` – значення `-0.666...`, а `double(-2/3)` – значення `0.0`.

2. Значенням виразу `char(48)` є символ `'0'`, а виразу `char('0'+7)` – символ `'7'`.

3. У виразах часто зустрічаються дійсні значення дробів із цілими чисельником і знаменником. Якщо не перетворити один із цих операндів до дійсного типу, то значення виразу відрізнятиметься від потрібного. Наприклад, за будь-якого додатного

значення цілої змінної n дріб $n/(n+1)$ має значення 0; щоб отримати потрібне дійсне значення, необхідно явно перетворити тип: `(double)n/(n+1)`, `double(n)/(n+1)` або `n/double(n+1)`. ◀

3.3. Виведення значень виразів

3.3.1. Операція вставки у вихідний потік

Вираз із операцією виведення (вставки) у вихідний потік `<<` має вигляд `cout << вираз`. Додавши в кінці виразу символ `;`, отримаємо інструкцію виведення.

Операція `<<` виконується так. Обчислюється значення виразу праворуч, за ним утворюється послідовність символів, яка зображує це значення, і виводиться в потік (за `cout` – на екран). Результатом операції є потік, і до нього можна знову застосувати операцію `<<`. Це уможливорює вирази вигляду

```
cout << вираз_1 << вираз_2
```

та аналогічні з більшою кількістю виразів. Коли послідовно виводяться два вирази, пробіли між ними не додаються. За стандартних налаштувань числа виводяться в десятковому записі.

Приклад. Після виконання інструкцій

```
int a=44; double b=1.2e-2;  
cout << "a=" << a << ";\n[" << "b=" << b << ']';
```

на екран виводяться такі рядки:

```
a=44;  
[b=0.012]
```

З константи `;\n["` виводиться символ `;`, керувальний символ `\n` задає перехід курсора на новий рядок, в якому першим є символ `[`. ◀

Пріоритет оператора `<<` нижчий за пріоритет `+` та `-` і вищий за пріоритет порівнянь (див. додаток Б).

Порядок обчислення виразів-операндів `<<` залежить від компілятора. Більшість компіляторів будують машинний код, в якому вирази обчислюються у зворотному порядку, тобто *від останнього до першого*. Це важливо, коли вирази змінюють значення змінних.

Приклад. Після виконання інструкцій
`int k=3; cout << k*11 << ' ' << (k=7) << '\n';`
на екран виводяться символи 77 7, оскільки спочатку значенням `k` стає 7, а потім, уже за нового значення `k`, обчислюється `k*11`. ◀

Виразів виведення, що змінюють значення змінних, краще *унікати*. Наприклад, інструкцію виведення з наведеного прикладу краще замінити такими:

```
k=7; cout << k*11 << ' ' << k << '\n';
```

Якщо ж спочатку треба надрукувати старе значення змінної `k`, помножене на 11, а потім її нове значення, то слід писати так.

```
cout << k*11 << ' '; k=7; cout << k << '\n';
```

3.3.2. Елементи форматування вихідного потоку

Бібліотека `iostream` містить засоби, що дозволяють керувати процесами введення й виведення. Розглянемо деякі з них, що дозволяють керувати формою зображення дійсних значень, шириною поля та способом притискання до його країв.

Формати дійсних значень. Інструкція

```
cout << 1.0 << ' ' << 0.1 << ' ' << 0.00000001;
```

виведе на екран `1 0.1 1e-008`. Перше число виглядає як ціле, друге має дробову частину, третє – від'ємний порядок. Чому формати (або форми) виведення чисел такі різні та як ними керувати?

Дійсні значення виводяться або з **фіксованою** (*fixed*) **крапкою**, або в **нормалізованій** (**науковій**) **формі**. Після інструкції `cout<<scientific;` дійсні числа виводяться в нормалізованій формі, а після `cout<<fixed;` – з фіксованою крапкою. Для обох форматів інструкція вигляду `cout.precision(2);` задає кількість знаків дробової частини (тут їх 2). Якщо спосіб виведення явно не встановлено, то засоби виведення обирають його самі.

Приклад. Після виконання програми

```
#include <iostream>
using namespace std;
int main() {
    cout<<scientific; cout.precision(1);
    cout << 1.14 << " " << 0.16 << '\n';
    cout<<fixed; cout.precision(1);
    cout << 1.14 << " " << 0.16 << '\n';
    system("pause"); return 0;
}
prog005.cpp
```

отримаємо результат
1.1e+000 1.6e-001
1.1 0.2

Зверніть увагу: відбулося *округлення* дійсних чисел до вказаної кількості дробових знаків. ◀

Вправи

3.23. Що буде виведено за інструкціями?

```
cout << fixed; cout.precision(2);  
cout << -123.321 << ' ' << 345.2 << ' ' <<  
11.777 << ' ' << 13. << ' ' << 7;
```

3.24. Що буде надруковано за інструкціями?

```
cout<<scientific; cout.precision(2);  
cout<<12.151; cout<<" 12.151"; cout<<'\n';  
cout<<fixed; cout.precision(2);  
cout<<12.151; cout<<" 12.151"; cout<<'\n';
```

3.25. Написати програму, що виводить значення $\sqrt{2}$ з вісьмома знаками після десяткової крапки.

3.26. Написати програму, що виводить значення $(2,5)^{1,6}$ із чотирма знаками після десяткової крапки.

Інтерпретація символів. Операція `<<` перетворює значення певного типу на послідовність символів, яка зображує це значення, і виводить її у вихідний потік. При цьому *вивідні символи інтерпретуються*, тобто виконуються особливі дії, задані деякими символами, наприклад, за появи керувального символу `'\n'` виведення продовжується в новому рядку. Саме інтерпретація символів дозволяє виводити одні й ті самі значення в різних форматах, як, наприклад, дійсні числа з різною кількістю десяткових знаків.

Кінець рядка можна позначити іменем `endl` (скорочення від *end of line* – кінець рядка): вираз `cout<<endl`, як і `cout<<'\n'`, задає виведення символу `'\n'` у вихідний потік. Насправді він означає дещо більше, але розгляд цього виходить за межі посібника.

Ширина поля та притискання до його краю. Виклик функції `width` дозволяє задати певну *ширину поля*, яке займуть символи значення, що буде виводитися наступним. Наприклад, інструкція `cout.width(10)`; установлює ширину поля 10. Якщо для наступного значення потрібно більше символів, ніж визначає задана

ширина, то друкуються всі символи, а якщо менше, то спочатку виводяться пробіли (доповнюючи кількість символів значення до заданої ширини), а потім – символи значення. Установлена ширина стосується лише одного елемента виведення.

Приклад. За виконання інструкцій

```
cout<<'#'; cout.width(4); cout<<12<<'#';  
cout<<'#'; cout.width(4); cout<<123456<<'#';
```

на екрані з'явиться текст # 12##123456#. Тут виведено два пробіли перед 12 і всі цифри 123456. На символи '#', тобто елементи, що йдуть за числовими константами, установлена ширина поля не впливає. ◀

За встановленої ширини поля вивідні символи притискаються до правого краю поля. Притискання до лівого краю можна задати інструкцією `cout<<left;`. Її дія поширюється на всі подальші виведення, в яких установлено ширину поля, поки не буде задано притискання до правого краю, тобто `cout<<right;`.

Вправи

- 3.27. Написати програму, що запитує в користувача координати точки дійсної площини, а потім виводить отриману точку. Зверніть увагу на зовнішній вигляд друкованого результату.
- 3.28. Написати програму, що запитує в користувача коефіцієнти рівняння $ax^2+bx+c=0$, а потім виводить отримане рівняння (x^2 можна вивести у вигляді x^2). Зверніть увагу на зовнішній вигляд друкованого рівняння.

3.4. Приклад програми й поняття якості коду

3.4.1. Коментарі та якість коду

Напишемо програму, що вводить температуру за Цельсієм (ціле число) і виводить температуру за Кельвіном, більшу на

273 (273 – константа Кельвіна). Розглянемо початковий (не найкращий!) варіант.

```
/* Програма вводить температуру за Цельсієм і
   виводить температуру за Кельвіном */
#include <iostream>
using namespace std;
int main()
{
    int tC,          // температура за Цельсієм
        tK;         // температура за Кельвіном
    cout << "Celsius to Kelvin.\n";
    cout << "Enter temperature by Celsius " <<
        "(int>=-273):";
    cin >> tC;
    tK = tC+273;
    cout << "temperature by Kelvin: " << tK << endl;
    system("pause"); return 0;
}
```

Порівняно з попередніми прикладами ця програма має нові елементи. У першому й другому рядках записано **коментар** – послідовність символів між парами символів `/*` та `*/`, яка не містить `*/`. Такий коментар може займати кілька рядків і бути записаним між будь-якими двома лексемами. Інші коментарі є послідовностями символів, що починаються парою символів `//` і закінчуються в кінці рядка, який їх містить. Під час компіляції коментарі пропускаються.

Програми можна оцінювати за якістю, причому з різних позицій. На прикладі обчислення температури за Кельвіном розглянемо якість програми з погляду легкості її розуміння, використання й модифікації. Розглянемо ще один варіант програми.

```
#include <iostream>
using namespace std;
int main()
{ int tC, tK;
  cin >> tC;
  tK = tC+273;
  cout << "temperature by Kelvin: " << tK << endl;
  system("pause"); return 0;
}
```

Обидві програми розв'язують одну й ту саму задачу, але перша краща тим, що зрозуміти її набагато легше. Отже, *код пови-*

нен читатися та сприйматися як розмовна мова. Мартін Фаулер сформулював це так:

"Кожен дурень може написати код, зрозумілий комп'ютеру. Добрі програмісти пишуть код, зрозумілий людям."

Чому код *повинен* бути зрозумілим людині? Справа в тому, що код, який у сучасних програмах вимірюється мільйонами (!) рядків, необхідно **обслуговувати** – налагоджувати, виправляти помилки й модифікувати в разі змін вимог до нього. І робити все це має не комп'ютер, а людина.

Щоб полегшити людині роботу з кодом, можна використати коментарі. Однак ними не слід зловживати. Коментар біля кожної інструкції програми не зробить код зрозумілішим. Високоякісний код має містити коментарі тільки там, де вони дійсно *необхідні*.

Зміст коментарів може бути довільним, але зазвичай у коментарях зазначають:

- що повинна виконувати програма, функція чи фрагмент коду;
- яку сутність моделює або для чого використовується змінна;
- умови, що мають справджуватися *перед* виконанням певних інструкцій, щоб забезпечити їх коректність (так звані **pre-умови**, або **передумови**);
- умови, що справджуються *після* виконання певних інструкцій (**post-умови**, або **післяумови**);
- поведінку програми за некоректних даних.

3.4.2. Змістовні імена

Отже, одним із засобів прояснити призначення коду й полегшити його сприйняття є коментарі. Проте для ефективного обслуговування коду їх замало. Якщо код необхідно виправити або модифікувати, то все рівно доведеться розібратися в ньому до дрібниць.

Код має бути зрозумілим *навіть без додаткових коментарів*. (Звісно, про складні математичні алгоритми тут не йдеться.)

На практиці, якщо код стає дуже заплутаним і незрозумілим, то для виправлення навіть однієї помилки в його логіці буває простіше переписати все з чистого аркуша, ніж внести зміни в існуючий код. І коментарі тут не врятовують!

Щоб уникнути зайвих коментарів, варто обирати імена, що відображають призначення відповідних змінних і функцій. У прикладі є коментарі щодо призначення змінних `tс` та `tк`. Програма коротенька, і побачити коментарі легко. Проте за більшої програми довелося б шукати відповідні пояснення серед тисяч рядків коду. Отже, краще не коментувати зміст змінних, а дати їм *змістовні імена*, що відображають їх призначення. Замінімо імена `tс` та `tк` іменами `tCelsius` та `tKelvin`, відповідно, де літера `t` є скороченням від **temperature** (температура). Зауважимо: у бібліотеках сучасних систем програмування використовуються саме змістовні імена (`cin`, `cout`, `pow`, `sqrt` тощо), і це істотно полегшує сприйняття коду.

3.4.3. Іменування констант

Ще один недолік нашої програми – використання константи `273`. Такі "магічні" константи можуть з'являтися в різних місцях програми, але людина може помилитися, і десь набрати не `273`, а, скажімо, `237`. Синтаксично програма залишиться правильною, а семантично – ні. Ще одна проблема з "магічними" константами виникає, коли в процесі створення програми таку константу потрібно змінити. Адже в усій програмі вона має змінитися *однаково!*

Одним із засобів уникнути "магічних" констант є директива `#define` (означити). У найпростішому випадку її записують так:
`#define ім'я значення`

Після такої директиви всі лексеми вхідної програми, що збігаються з указаним іменем, препроцесор замінює на вказане значення. Значенням може бути довільна послідовність символів. Наприклад, за наявності директиви
`#define ZERO 0`
інструкція `int i=ZERO;` перетвориться препроцесором на `int i=0;`, а інструкції `int ZERO1;` та `cout<<"ZERO";` залишаться без змін, оскільки лексемами в них є `ZERO1` та `"ZERO"`, а не `ZERO`.

Якщо в директиві `#define` вказано тільки ім'я, а значення відсутнє, то препроцесор вважає, що імені відповідає порожня послідовність символів.

Можна вважати, що директива `#define` дає константі ім'я, тобто *іменує константу*.

За наявності директиви `#define KELVIN 273` замість "магічної" константи `273` можна використовувати іменовану константу з ім'ям `KELVIN` і значенням `273`. Отже, програма стане такою:

```
/* Програма вводить температуру за Цельсієм і */
/*   виводить температуру за Кельвіном      */
#include <iostream>
using namespace std;
#define KELVIN 273
int main()
{ int tCelsius,tKelvin;
  cout << "Celsius to Kelvin.\n";
  cout << "Enter temperature by Celsius (int>=-"
        << KELVIN << "):";
  cin >> tCelsius;
  tKelvin = tCelsius+KELVIN;
  cout << "temperature by Kelvin: " << tKelvin << endl;
  system("pause"); return 0;
}
prog006.cpp
◀
```

3.4.4. Константи як змінні з незмінним значенням

Директива `#define` має кілька недоліків, з яких розглянемо два. По-перше, у директиві як значення можна записати будь-яку послідовність символів, тому через необережний запис директиви препроцесор може змінити лексичну структуру програми. По-друге, тип значення не задано явно, тому його визначає компілятор, а це не завжди бажано. Уникнути цих недоліків можна, використовуючи **змінні з незмінюваним значенням**.

Зарезервоване слово `const` (його називають **специфікатором типу**) перед іменем типу в інструкції оголошення імені змінної означає, що значення цієї змінної не можна модифікувати. Змінна ініціалізується в оголошенні значенням будь-якого виразу відповідного типу (якщо вираз містить ім'я іншої змінної, то їй раніше має бути присвоєно значення). Запис її імені ліворуч в інструкції присвоювання є помилкою.

Приклади

1. У програмі про температуру замість директиви `#define KELVIN 273` можна записати зовнішнє, тобто розташоване *зовні головної функції*, оголошення імені:

```
const int KELVIN=273;
```

Оголошення задає ім'я цілої змінної зі значенням 273. Її можна використовувати у функціях, записаних нижче в програмі. Решта програми залишається без змін.

2. Розглянемо інструкції оголошення

```
int good=8, bad;
```

```
const int good4=4*good, bad4=4*bad;
```

Змінна `good4` отримає значення 32, яке в подальшому не можна змінити, а значення `bad4` непередбачуване, оскільки перед її ініціалізацією змінна `bad` значення не отримала. ◀

Змінні, оголошені зі словом `const`, часто використовують для іменування констант. В іменах констант прийнято (хоча й не обов'язково) використовувати тільки великі літери.

Корисно іменувати вирази з константним значенням, особливо якщо вони потрібні в багатьох місцях програми. У цих місцях замість виразу достатньо записати лише його ім'я. Окрім того, за необхідності змінити вираз достатньо зробити це лише в іменуванні, а якщо вираз не іменовано, то доведеться змінювати його всюди, де він зустрічається.

Контрольні запитання

- 3.1. Що є семантикою арифметичного виразу?
- 3.2. Яка математична операція, оператор якої відсутній у мові C++, має властивість правобічного зв'язування?
- 3.3. Який вигляд має виклик функції?
- 3.4. Що таке сумісність типів?
- 3.5. Що таке перетворення типу?
- 3.6. Що таке сумісність типів за присвоюванням?
- 3.7. Як виглядає явне перетворення типу?
- 3.8. Чи кожне дійсне число можна точно зобразити в типі `double`?

- 3.9. З яких основних структурних частин складається програма, записана мовою C++?
- 3.10. Чи можна створити змінну або константу з іменем `int`, `const`?
- 3.11. Чи можна створити змінну або константу з іменем `sqrt`, `main`?
- 3.12. Чим відрізняється іменування константи від ініціалізації змінної?
- 3.13. Для чого в програмах використовуються коментарі?
- 3.14. Чому для змінних варто обирати змістовні імена?
- 3.15. Які існують формати виведення дійсних чисел?

Задачі

- 3.1. Написати програму, що запитує в користувача два дійсних числа, а потім виводить їх суму й різницю.
- 3.2. Математичний вираз $((x_1 - x_2)^2 + (y_1 - y_2)^2)^{1/2}$ задає обчислення відстані між точками площини з координатами (x_1, y_1) та (x_2, y_2) . Написати програму, що запитує в користувача координати двох точок дійсної площини, а потім виводить задані точки й відстань між ними (див. вправу 3.27, с. 59).
- 3.3. Підготувати реферат на тему: "Правила перетворення цілих (*integral*) типів у мові C++". Написати програми, що демонструють результат відповідних перетворень.

РОЗДІЛ 4

НАЙПРОСТІШІ ЗАСОБИ КЕРУВАННЯ ПОРЯДКОМ ОБЧИСЛЕНЬ

4.1. Умови

4.1.1. Операції порівняння

Двомісні операції **порівняння** мають знаки `==`, `!=`, `>`, `<`, `>=`, `<=` ("дорівнює", "не дорівнює", "більше", "менше", "більше або дорівнює", "менше або дорівнює"). Результатом порівняння є `false` ("хибність") або `true` ("істина") є значення логічного типу `bool`. Нагадаємо, що при перетворенні логічних значень до типу цілих `false` стає 0, а `true` – 1. При зворотному перетворенні ненульові значення дають `true`, а значення 0 (нуль) – `false`.

Приклади

1. Вирази `1==2` та `'A'=='a'` мають значення `false`, вирази `1!=2` та `1>=1` – значення `true`. Значенням виразу `sizeof(b*b-4*a*c)>0` є `true`.

2. Значенням виразу `b*b-4*a*c>0` за `a==1`, `b==5`, `c==4` є `true`, за `a==1`, `b==2`, `c==1` та `a==1`, `b==1`, `c==1` – `false`. ◀

Порівнювати одне з одним можна не лише числові, але й символні та логічні значення. При цьому символні й логічні значення перетворюються до цілих.

Приклад. Значенням виразу `'a'<='A'` є `false`, а виразів `'4'<'9'` та `'A'<'Z'` – `true` (значеннями `int('a')`, `int('A')`, `int('4')`, `int('9')`, `int('Z')` є числа 97, 65, 52, 57, 90, відпові-

дно). Значенням виразу `false==true` є `false`, а виразу `false<true - true`. ◀

Вправи

- 4.1. У чому відмінність виразів `a=3` та `a==3`?
- 4.2. Обчислити значення виразів а) `1.5<7`; б) `'з'<'а'`; в) `'z'<'a'`; г) `false<true`; д) `false<-1`? Які неявні перетворення типів виконуються під час їх обчислення?

4.1.2. Логічні операції

Двомісні операції "і", "або" та одномісна "не" (відповідно булеве множення, або кон'юнкція, булеве додавання, або диз'юнкція, і заперечення) у логіці й математиці називаються **булеви-ми**, або **логічними**, і застосовуються до булевих значень. У мові C++ вони відповідно мають знаки `&&`, `||` та `!`, застосовуються до значень логічного типу й породжують значення `false` або `true`. Їх означення наведено в таблиці.

A	B	A && B	A B	!A
false	false	false	false	true
false	true	false	true	true
true	false	false	true	false
true	true	true	true	false

Приклад. Вирази `(2<3) && (2<4)`, `(0>1) || (1>0)` та `!('a'=='x')` мають значення `true`, вирази `(2<-2) && true` та `!(5==5)` – значення `false`. ◀

Пріоритет порівнянь нижчий за пріоритет `+`, `-`, `<<` і вищий за пріоритет `&&`, `||`. Оператори `>`, `>=`, `<`, `<=` мають вищий пріоритет ніж `==` та `!=`, а `&&` – вищий ніж `||`.

Докладніше пріоритети операторів див. у додатку Б.

Приклади

1. Ураховуючи пріоритети операцій, вираз `(k>0) && (d>0)` можна записати як `k>0 && d>0`, але перша форма запису сприймається людиною краще.

2. Математичну умову $x < y < z$ можна записати мовою C++ як `(x<y) && (y<z)`. Запис `x<y<z` виражає зовсім іншу умову, а саме

$(x < y) < z$. Обчислимо вираз $(-3 < -2) < -1$. Значенням виразу $(-3 < -2)$ є `true`. Далі обчислюємо `true < -1`, починаючи зі зведення аргументів порівняння до типу `int`, тобто в кінці обчислюється $1 < -1$ і його значенням є `false`. Проте з погляду математики запис $-3 < -2 < -1$ істинний.

3. Математичну умову $x=y=z$ того, що числа x, y, z попарно рівні між собою, можна записати мовою C++ як $(x==y) \ \&\& \ (y==z)$. Для дійсних змінних x, y, z вираз $x=y=z$ еквівалентний виразу $x=(y=z)$ і задає присвоювання значення змінної z змінним y та x ; його результатом буде значення змінної z – деяке дійсне число. ◀

Записуючи вирази, не зловживайте пріоритетами операцій! Час, що економиться на дужках у виразах, потім багаторазово витрачається на розшифрування логіки виразів і пошук помилок.

Компілятори C++ забезпечують так зване **ледаче**¹¹, або **скорочене**, обчислення булевих операцій `&&` та `||`. Спочатку обчислюється їх перший операнд. Якщо для операції `&&` це `false`, то другий операнд обчислювати не треба, адже результатом усе одно буде `false`. Аналогічно, якщо перший операнд операції `||` має значення `true`, то другий операнд не потрібен.

Приклад. У виразі $(2*2==5) \ \&\& \ (323345\%2209==37)$ обчислюється тільки $2*2==5$ (хибність), а у виразі $(2*2==4) \ || \ (323345\%2209==37)$ – тільки $2*2==4$ (істина). ◀

Вправи

4.3. Обчислити значення виразу: а) `!true==0`;

б) `!false || (false==1)`; в) `(2>1) &&!true`.

4.4. Обчислити значення виразу `6<3&&7<5 || 3==5`.

4.5. Що буде виведено на екран за інструкціями?

```
int a=3; bool b=(2<3) || (a=-1); cout<<a<<endl;
```

¹¹ Принцип ледачих обчислень: "Обчислюю тільки те, що треба". Девізом же енергійних обчислень є: "Обчислюю все, що можу".

4.1.3. Умовні вирази

Вирази, що можуть бути або істинними, або хибними, називаються **умовними**, або **умовами**. У програмуванні вони відіграють особливу роль, оскільки є основою для прийняття рішень із вибору подальшого шляху обчислень. Значення умовного виразу належить логічному типу (або може бути перетвореним до нього).

Наприклад, умовою того, що рівняння $ax+b=0$ з коефіцієнтами a та b має єдиний розв'язок, є нерівність $a \neq 0$. Залежно від значення умови **true** або **false** можна обчислити розв'язок рівняння або з'ясувати, чи має воно нескінченно багато розв'язків, чи не має жодного (для цього може знадобитися умова $b=0$).

Умову часто використовують як *ознаку* деякої властивості. Ознака істинна, якщо властивість має місце, інакше – хибна. Наприклад, умова $a \neq 0$ є ознакою того, що рівняння $ax+b=0$ має один розв'язок.

Найпростіші умови дуже часто мають вигляд порівнянь. Наприклад, умовою того, що значення цілої змінної **a** парне (ділиться на 2 без остачі), є те, що воно дає остачу 0 від ділення на 2: `a%2==0`.

Складніші умови формують як системи або сукупності, складені з простіших умов. *Системи умов* записують мовою C++ за допомогою операції **&&**, *сукупності* – за допомогою **||**.

Приклади

1. Умовою того, що число x належить проміжку $[a; b]$, є математичний вираз $a \leq x \leq b$. Виразимо її так: `(a<=x) && (x<=b)`. Аналогічно умову того, що значення змінної **char** **c** є десятковою цифрою, можна записати як `('0'<=c) && (c<='9')`.

2. Припустимо, що значення числових змінних **a**, **b**, **c** зображують довжини відрізків. Умовою того, що з відрізків можна утворити трикутник, є система нерівностей:

$$a > 0, b > 0, c > 0, a+b > c, a+c > b, b+c > a.$$

Цій системі відповідає вираз (дужки не обов'язкові, але додають наочності)

$$(a>0) \ \&\& \ (b>0) \ \&\& \ (c>0) \ \&\& \ (a+b>c) \ \&\& \ (a+c>b) \ \&\& \ (b+c>a)$$

3. Той факт, що цілі ненульові числа a , b , c утворюють геометричну прогресію, математично можна виразити як $b/a = c/b$. Результатом ділення цілих у C++ є ціле, тому вираз $(b/a) == (c/b)$ узагалі *не відповідає математичній умові*. Вираз $(\text{double}(b)/a) == (\text{double}(c)/b)$ вирішує проблему з діленням цілих, але теж *не є прийнятним*. Справа в тому, що тип `double` може містити лише наближення справжніх числових значень b/a та c/b , тому результат порівняння значень типу `double` може відрізнятись від математичного порівняння. Щоб уникнути цього, запишемо вираз у математично еквівалентній формі: $bb = ac$. Отже, умова того, що числа a , b , c утворюють геометричну прогресію, у C++ має вигляд $b*b == a*c$. ◀

Перш ніж записувати математичну умову мовою програмування, спробуйте провести математичні перетворення.

Вправи

- 4.6. Написати умову того, що значенням змінної `a` символьного типу є: а) цифра 1; б) літера `h`.
- 4.7. Написати умову того, що значення цілої змінної `b` ділиться на 3 без остачі.
- 4.8. Написати умову того, що значення цілих змінних `a` та `b` мають однакову парність.
- 4.9. Дійсні змінні `a`, `b` задають кінці відрізка дійсної прямої. Написати вираз, який задає ознаку того, що довжина цього відрізка менше або дорівнює 0,001.
- 4.10. Написати умову того, що значенням змінної `c` символьного типу є:
 - а) велика латинська літера (від 'A' до 'Z');
 - б) шістнадцяткова цифра.
- 4.11. Написати умову того, що значення дійсних змінних `x`, `y`, `z` попарно різні.
- 4.12. Написати умову того, що ціле `a` ділиться на ціле `b` без остачі. Не забудьте врахувати, що значенням `b` може бути 0.
- 4.13. Написати умову того, що відрізки $[a, b]$ та $[c, d]$ осі Ox :
 - а) не мають спільних точок;
 - б) мають хоча б одну спільну точку.

- 4.14. Написати умову того, що точки з координатами (x_1, y_1) та (x_2, y_2) : а) збігаються; б) не збігаються.
- 4.15. Написати умову того, що точки з координатами (x_1, y_1) , (x_2, y_2) та (x_3, y_3) лежать на одній прямій.
- 4.16. Прямую на площині можна задати дійсними коефіцієнтами a, b, c рівняння $ax+by+c=0$. Написати умову того, що дійсні числа a, b, c задають:
- а) пряму; б) вертикальну пряму;
 - в) горизонтальну пряму;
 - г) пряму, що проходить через початок координат.
- 4.17. Прямую на площині задано дійсними коефіцієнтами a, b, c рівняння $ax+by+c=0$. Написати умову того, що точки з координатами (x_1, y_1) та (x_2, y_2) лежать у різних півплощинах відносно заданої прямої.
- 4.18. Написати умову того, що дві прямі, задані трійками коефіцієнтів рівняння $ax+by+c=0$: а) збігаються; б) паралельні; в) паралельні й не збігаються; г) перетинаються; д) перпендикулярні.
- 4.19. Дійсні змінні a та b задають коефіцієнти рівняння $ax+b=0$. Написати умову того, що воно:
- а) має єдиний розв'язок; б) не має жодного розв'язку;
 - в) має нескінченно багато розв'язків.
- 4.20. Дійсні змінні a, b, c задають коефіцієнти рівняння $ax^2+bx+c=0$. Написати умову того, що воно:
- а) має рівно два дійсні корені;
 - б) має єдиний дійсний корінь;
 - в) не має жодного розв'язку;
 - г) має нескінченно багато розв'язків.
- 4.21. Написати умову того, що прямокутну цеглину з довжинами ребер a, b, c можна просунути в прямокутне вікно x на y так, щоб її грані були паралельні сторонам вікна.

4.1.4. Операція розгалуження

Мова C++ містить операцію `?:`, яка називається **операцією розгалуження**, або **умовною**, і використовує умови. Вираз розгалуження виглядає так:

`вираз_1 ? вираз_2 : вираз_3`

За його виконання обчислюється значення першого виразу та зводиться до логічного типу. Якщо це `true`, то значенням виразу розгалуження буде значення другого виразу, інакше – третього виразу. В обох випадках значення перетворюється до типу, більшого з типів другого й третього виразів.

Пріоритет операції розгалуження нижче ніж у логічних операцій, але вище ніж у присвоювання.

Приклади

1. Значенням виразу $(x > 0 ? x : -x)$ є модуль числового значення змінної x .

2. Значенням виразу $(a < b ? a : b)$ є мінімальне зі значень числових змінних a та b . ◀

Вправа 4.22. Написати вираз, значенням якого є максимальне зі значень числових змінних a та b .

4.2. Інструкції розгалуження

Рівняння $ax + b = 0$, залежно від конкретних значень a , b , може розв'язуватися одним із трьох способів. Спосіб обирається після визначення, чи справджується умова $a \neq 0$; якщо це не так – то чи дійсна умова $b = 0$. Розглянемо засоби, що дозволяють указати вибір способу обчислень залежно від тих або інших умов, і скористаємося ними для розв'язання рівняння.

Вибір одного з двох можливих шляхів обчислення можна задати за допомогою **інструкції розгалуження (умовної інструкції)**. Інструкція розгалуження в **повній формі** має вигляд `if (умова) інструкція1 else інструкція2`

Слова `if` та `else` є зарезервованими, дужки навколо умови обов'язкові. Цій інструкції відповідає блок-схема на рис. 4.1, а. Інструкція виконується так. Обчислюється значення умови. Якщо це `true`, то виконується *інструкція1* і виконання закінчується. Якщо ж це `false`, то виконується *інструкція2*, записана після `else`. Кожна з цих інструкцій може бути присвоюванням, розгалуженням або інструкцією іншого вигляду.

Скорочена форма інструкції розгалуження:

`if (умова) інструкція`

Якщо обчислення умови дає значення `false`, то виконання інструкції розгалуження закінчується (див. блок-схему на рис. 4.1, б), інакше виконується *інструкція*.

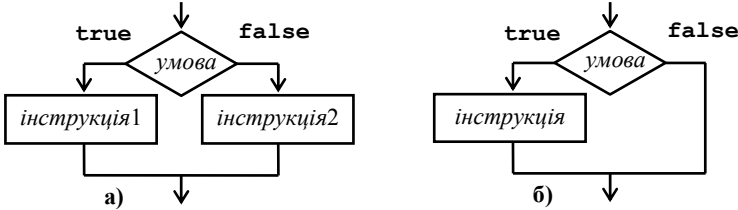


Рис. 4.1. Блок-схеми двох форм інструкції розгалуження

Приклад. Розглянемо такі інструкції:

```
int n, z;  
cin >> n;  
if (n%2==0) z=1; else z=-1;
```

Якщо введено невід'ємне значення `n`, то обчислення виразу `n%2==0` (перевірка умови) дає значення `true`, і змінна `z` отримує значення 1. Якщо ж уведене значення від'ємне, то вираз `n%2==0` має значення `false`, і значенням `z` стає -1.

Замість інструкції

```
if (n%2==0) z=1; else z=-1;  
можна записати такі:  
z=-1; if (n%2==0) z=1;
```

Якщо значення `n` непарне, то значенням `z` залишиться -1.

Зазначимо: наведений фрагмент коду обчислює значення виразу $(-1)^n$ і присвоює його змінній `z`. ◀

Щоб програма легше сприймалася, інструкцію розгалуження часто записують так:

<code>if (умова)</code>	Або	<code>if (умова)</code>
<code> інструкція1</code>		<code> інструкція1</code>
<code>else інструкція2</code>		<code>else</code>
		<code> інструкція2</code>

Приклад 4.1. Напишемо програму, що розв'язує рівняння $ax+b=0$.

Уточнення постановки задачі. Визначимо вхідні й вихідні дані програми. *Вхід*: коефіцієнти рівняння – два дійсних числа a та b . *Вихід*: кількість розв'язків; якщо розв'язок один – то саме цей розв'язок.

Математичний аналіз задачі. За умови $a \neq 0$ рівняння має один розв'язок $-b/a$; за умови $a = 0$, якщо $b = 0$, то рівняння має нескінченно багато розв'язків, інакше – жодного.

Отже, усі вхідні дані коректні, тому обробка помилок не потрібна.

Проектування програми. Найчастіше алгоритм створюють, поступово уточнюючи поняття, пов'язані із задачею, і необхідні дії. Тоді кажуть, що розробку ведуть **згори донизу**. У загальному вигляді алгоритм такий:

1. Отримати вхідні дані.
2. Обробити вхідні дані.
3. Вивести результат обробки.

Уточнимо кожен із кроків алгоритму.

"Отримати вхідні дані".

1.1. Вивести запрошення на введення даних.

1.2. Увести коефіцієнти рівняння в дійсні змінні **a** та **b**.

"Обробити вхідні дані". На основі аналізу задачі, якщо $a \neq 0$, то кількість розв'язків дорівнює 1, а розв'язком є $-b/a$. В іншому випадку, якщо $b = 0$, то множина розв'язків нескінченна, інакше кількість дорівнює 0. Кількість розв'язків присвоїмо цілій змінній **n**, при цьому значення -1 зображуватиме нескінченну множину розв'язків. Розв'язок запам'ятаємо в дійсній змінній **x**.

"Вивести результат обробки".

3.1. Вивести рівняння, уведене користувачем.

3.2. За допомогою значень змінних **n** та **x** вивести кількість розв'язків рівняння й розв'язок, якщо він один.

Нарешті, можна кодувати.

```
//програма, що розв'язує рівняння  $ax+b=0$ 
#include <iostream>
using namespace std;
int main() {
    double a=0, b=0;
    int n; //кількість розв'язків рівняння  $ax+b=0$ ;
```

```

        // -1 позначає "нескінченно багато"
double x; // розв'язок рівняння
// отримати вхідні дані
cout<<"Enter coefficients a and b of " <<
    "equation ax+b=0 (2 reals)\n";
cin>>a>>b;
// обробити введені дані
if (a!=0) n=1;
else if (b==0) n=-1;
    else n=0;
if (n==1) x=(-b)/a;
// повідомити результат
cout<<"Equation "<<a<<"x";
if(b>=0) cout<<"+"<<b;
else cout<<b;
cout<<"=0 ";
if (n==1) cout<<"has one solution "<<x<<endl;
else if (n==0) cout<<"has no solution\n";
else cout<<"has each real as a solution)\n";
system("pause"); return 0;
}
prog007.cpp ◀

```

У цій програмі кожен фрагмент коду задає певні дії для отримання необхідного результату, тобто має своє призначення, або свій **обов'язок**. На перший погляд, програму можна зробити коротшою: якби обчислювати й відразу виводити кількість розв'язків, то перевірки умов скоротилися б удвічі. Однак тоді код обробки даних був би *перевантажений обов'язками*, тобто відповідав за кілька різних функцій (тут – обчислення й виведення на екран).

Якщо кожен фрагмент коду має своє, персональне призначення, то це, по-перше, робить загальну структуру програми прозорішою і, по-друге, полегшує модифікацію окремих частин програми.

У наведеному прикладі можна забажати змінити вихідне текстове повідомлення, і це не вплине на алгоритм обчислення результату. Отже, відокремлення обробки від виведення результатів цілком обґрунтоване.

Приклад. Написати фрагмент коду, що за дійсним x обчислює значення $f(x)$ і присвоює його дійсній змінній y .

$$f(x) = \begin{cases} x, & \text{якщо } 3 \leq x \leq 7, \\ x + 2, & \text{якщо } x > 7, \\ 2x, & \text{якщо } -5 < x < 3, \\ 0, & \text{якщо } x \leq -5. \end{cases}$$

По-перше, перепишемо формулу обчислення $f(x)$ у еквівалентному вигляді.

$$f(x) = \begin{cases} 0, & \text{якщо } x \leq -5, \\ 2x, & \text{якщо } -5 < x < 3, \\ x, & \text{якщо } 3 \leq x \leq 7, \\ x + 2, & \text{якщо } 7 < x. \end{cases}$$

За формулою запишемо такий фрагмент коду:

```
if (x<=-5) y=0;
if (-5<x && x<3) y=2*x;
if (3<=x && x<=7) y=x;
if (7<x) y=x+2;
```

Цей код є правильним, але *неоптимальним* за кількістю виконуваних операцій. Якщо значенням змінної x є -9.0 , то обчислюються всі чотири умови, хоча з погляду математики зрозуміло, що за істинності умови $x \leq -5$ решта умов хибні. Отже, модифікуємо фрагмент коду.

```
if (x<=-5) y=0;
else if (-5<x && x<3) y=2*x;
else if (3<=x && x<=7) y=x;
else if (7<x) y=x+2;
```

Тепер за значення -9.0 обчислюється тільки перша умова. Нехай значенням змінної x є 0.1 . Тоді вираз $x \leq -5$ є хибним, і обчислюється вираз $-5 < x \&\& x < 3$. Однак $x \leq -5$ хибний, тому $-5 < x \&\& x < 3$ є істинним!

Отже, значенням виразу $-5 < x \&\& x < 3$ є значення $x < 3$. Міркуючи так само далі, отримуємо ще один варіант.

```
if (x<=-5) y=0;
else if (x<3) y=2*x; // тут значення -5<x істинне
else if (x<=7) y=x; // тут значення 3<=x істинне
else y=x+2; // тут значення 7<x істинне
```

Зауважимо: наступний фрагмент коду для нашої задачі є *помилковим*.

```
if (x<=-5) y=0;
if (x<3) y=2*x;
if (x<=7) y=x;
else y=x+2;
```

Якщо значенням x є 1.0, то умова $x < 3$ істинна, тому спочатку виконується присвоювання $y = 2 * x$. Проте потім перевіряється умова $x \leq 7$, виявляється істинною, і виконується $y = x$, що, вочевидь, є помилковим. ◀

Дуже часто інструкції розгалуження є частиною інших розгалужень, тому їх записують "східцями", зсуваючи вкладену інструкцію праворуч, наприклад, таким чином:

```
if (умова1)
    if (умова2)
        інструкція1
    else
        інструкція2
else ...
```

Інколи виникають довгі ланцюги розгалужень, в яких за словами `else` йдуть наступні розгалуження з `if` на початку. Краще записувати їх у такому вигляді:

```
if (умова)
    інструкція
else if (умова)
    інструкція
else if (умова)
    ...
```

Вправи

4.23. Що виводить програма, якщо введено: а) 1; б) 2; в) 3; г) 4?

```
#include <iostream>
using namespace std;
int main(){
    int x,y;
    cout<<"Enter one integer:"; cin >> x;
    if (x==1) y=16;
    else if (x==2) y=256;
    else if (x==3) y=4096;
    else y=10000;
    cout << y <<endl;
    system("pause"); return 0;
}
```

4.24. Касиру потрібно видати деяку цілу суму грошей n монетами номіналом по 5 і 2 (яких є необмежений запас) і витратити якомога менше монет. Написати програму, що обчислює й виводить кількості монет номіналом 5 і 2, які має видати касир. Якщо суму видати неможливо, то вивести відповідне повідомлення.

4.3. Блок

Щоб написати кілька інструкцій там, де за правилами мови має бути одна, наприклад, як гілку в умовній інструкції, використовують **блок** – послідовність інструкцій у дужках `{}`. Він має такий загальний вигляд:

```
{  
    інструкція  
    ...  
    інструкція  
}
```

Виконання блоку полягає в послідовному виконанні інструкцій, записаних у ньому.

Приклад. У прикладі 4.1 (див. с. 74), обробляючи введені дані, кількість розв'язків рівняння й розв'язок можна обчислити разом в одному блоці (саме це відповідає математичній розробці алгоритму розв'язання).

```
if (a!=0) {n=1; x=(-b)/a;}  
else if (b==0) n=-1;  
else n=0;  
◀
```

4.4. Область дії оголошення імені

Тіло головної, як і будь-якої іншої функції, є блоком. Блок містить послідовність інструкцій, які, у свою чергу, можуть містити блоки і т. д. У кожному блоці можна оголошувати імена змінних і деяких інших об'єктів. Виникає питання про те, в яких місцях програми діє те чи інше оголошення, а в яких ні.

Область дії оголошення імені – це сукупність місць у програмі, в яких це ім'я позначає саме те (змінну або інший об'єкт), що описано в оголошенні.

Область дії оголошення визначається таким правилом.

Оголошення діє від місця запису до кінця блоку, в якому записане. Проте, якщо всередині цього блоку є ще один блок (**вкладений**) і в ньому оголошене це саме ім'я, то це внутрішнє оголошення діє до кінця вкладеного блоку. Іншими словами, оголошення імені в блоці "перекриває" оголошення цього ж імені за межами блоку.

Зовнішнє оголошення (розташоване за межами будь-якого блоку) діє за цими самими правилами від місця запису до кінця файлу, в якому воно записане.

Правило, що визначає область дії оголошення імені, дозволяє в різних частинах програми (точніше, у різних блоках) давати різним змінним однакові імена. Однак жодне ім'я змінної не може бути оголошене в блоці більше одного разу.

Приклад. Розглянемо програму.

```
#include <iostream>
using namespace std;
int a=99;           // "зовнішня" змінна
int main() {
    cout << a << ' '; // вихід: 99
    int a=1;         // змінна в блоці функції
    {               // вкладений блок: початок
        cout << a << ' '; // вихід: 1
        int a=2;         // ще одна змінна
        cout << a << ' '; // вихід: 2
    }               // вкладений блок: кінець
    cout << a << endl; // вихід: 1
    system("pause"); return 0;
}
prog008.cpp
```

Під час її виконання буде виведено 99 1 2 1. ◀

Змінна, визначена зовнішнім оголошенням, є глобальною та статичною. З погляду С++, змінні, оголошені за межами блоків, є **глобальними** (у межах файлу). **Статичними** називаються змінні, що створюються один раз на початку виконання програми та знищуються в кінці, тобто існують протягом усього виконання програми.

Не варто всі змінні програми робити глобальними (хоча це й можливо). Кожна частина програми повинна мати доступ тільки до тих змінних, які їй необхідні. Це дозволяє уникати їх неправильного використання (наприклад, коли змінні, що зображують певні сутності, "раптом" стають допоміжними в обчисленнях). Глобальні змінні найчастіше призначаються для збереження загальних налаштувань програми або її окремих частин. У сучасному програмуванні рекомендується за можливістю *уникати глобальних змінних*, а для обміну даними між частинами програми застосовувати інші засоби.

Вправи

4.25. Що буде надруковано за програмою, якщо ввести: а) 0;
б) 1?

```
#include <iostream>
using namespace std;
int main(){
    int a, b=99, c=777;
    cin >> a;
    if(a)
        { int b=1; cout << b << ' ' << c << ' '; }
    else
        { c=0; cout << b << ' ' << c << ' '; }
    cout << b << ' ' << c << '\n';
    system("pause"); return 0;
}
```

4.26. Що буде надруковано за програмою, якщо ввести: а) 0;
б) 1?

```
#include <iostream>
using namespace std;
int b=99;
int main(){
    int a, c=777;
    cin >> a;
    if(a)
        { int b=22; cout << b << ' ' << c << ' '; }
    else
        { c=0; cout << b << ' ' << c << ' '; }
    cout << a << ' ' << c << '\n';
    system("pause"); return 0;
}
```

4.5. Вибір із кількох варіантів

У ситуації, коли варіант шляху обчислень визначається одним із кількох значень цілого або символьного типу, обчислення можна описати за допомогою **інструкції вибору варіанта**, або **перемикача**. Розглянемо її на прикладі.

Приклад. Розв'яжемо задачу: увести з клавіатури дійсне число, знак операції (+, -, * або /), ще одне число й надрукувати результат застосування операції до цих чисел. Наприклад, після введення 2, +, 3 виводиться 5, а після 2, /, 3 – приблизно 0.667.

Для спрощення припустимо, що користувач програми правильно вводить числа, але може набрати недопустимий знак операції. Ще однією помилкою може бути операнд 0 після знака /, тобто спроба поділити на 0.

Операнди зобразимо дійсними змінними `op1` та `op2`, знак операції – символьною `sign`. Результат операції збережемо в дійсній змінній `res`. Нехай ціла змінна `state` зображує стан процесу обчислення:

- за коректних вхідних даних її значенням є 0 (відсутність помилки);
- якщо введено недопустимий знак операції, то її значенням стає 1;
- якщо задано ділення на 0, то її значенням стає 2.

Спочатку, коли вхідних даних ще немає, то немає й помилки (не будемо наперед звинувачувати користувача ☺), тому початковим значенням `state` є 0. Уведемо операнди та знак. Потім за значенням `sign` виберемо одну з операцій (додавання, віднімання, множення або ділення) і виконаємо обчислення, одночасно визначаючи стан процесу обчислення. У кінці повідомимо результати обробки. Вибір варіанта дій за знаком операції спочатку опишемо ланцюжком розгалужень.

```
// програма обчислення результату операції
// за її знаком (+,-,*,/) і операндами
#include <iostream>
using namespace std;
int main(){
    double op1, op2, res;
```

```

char sign;
int state=0;
// уведення
cout << "Enter double, sign (+,-,*,/)," <<
      " and double\n";
cin >> op1 >> sign >> op2;
// обчислення
if (sign=='+') res=op1+op2;
else if (sign=='-') res=op1-op2;
else if (sign=='*') res=op1*op2;
else if (sign=='/')
    if (op2!=0) res=op1/op2;
    else state=1;
else state=2;
// повідомлення результату
if (state==0)
    cout << "====\n" << res << endl;
else if (state==1)
    cout << "Division by zero\n";
else cout << "Wrong operator\n";
system("pause"); return 0;
}

```

prog009.cpp

Розглянемо інший опис вибору варіанта обчислення. Розгалуження за значеннями `sign` опишемо так:

```

switch(sign){
    case '+': res=op1+op2; break;
    case '-': res=op1-op2; break;
    case '*': res=op1*op2; break;
    case '/': if (op2!=0)
        res=op1/op2;
        else state=1;
        break;
    default: state=2;
}

```

Аналогічно запишемо інструкцію повідомлення:

```

switch(state) {
    case 0: cout << "====\n" << res<<endl; break;
    case 1: cout << "Division by zero\n"; break;
    default: cout << "Wrong operator\n";
}

```

Слова `switch`, `case`, `default` є зарезервованими; вони позначають відповідно "перемикач", "випадок", "за відсутності". Інструк-

ція **break**; закінчує виконання інструкції, в якій її записано (тут – уся інструкція-перемикач). Вираз у дужках після слова **switch** (у прикладі це ім'я **sign**) називається **селектором варіантів**.

За інструкцією вибору варіанта спочатку обчислюється значення селектора. Потім воно послідовно порівнюється зі значеннями (**мітками варіантів**), указаними після слів **case**. Тільки-но значення селектора збігається з міткою, виконується послідовність інструкцій, записана після цієї мітки та двокрапки, до найближчої інструкції **break**, яка закінчує виконання всієї інструкції вибору варіанта. Якщо значення селектора не збіглося з жодною міткою варіанта, то виконуються інструкції, записані після слова **default**, а якщо слова **default** немає, то виконання перемикача закінчується.

Селектор варіантів є виразом цілого (*integral*) типу або такого, який однозначно перетворюється до цілого, мітки варіантів – константними значеннями того самого типу, що й у селектора.

Варіант з міткою **default** можна записати будь-де, але рекомендується записувати його останнім.

Послідовність інструкцій після мітки варіанта може бути порожньою. За збігу значення селектора з цією міткою виконуються найближчі інструкції після наступних міток (або нічого не виконується, якщо мітка остання).

Якщо деякий варіант не містить інструкції **break**, то після інструкцій цього варіанта виконуються інструкції, записані в подальших варіантах – до найближчого **break** або до кінця перемикача. В останньому варіанті писати **break** немає сенсу.

Вправи

4.27. Описати, як вихід залежить від значення змінної **char c**, коли виконується така інструкція:

```
switch(c) {
    case 'A': cout << 'A'; break;
    default: cout << '*';
    case 'B': case 'C': cout << "[B or C]";
}
```

4.28. Написати програму, що за номером місяця виводить пору року.

Контрольні запитання

- 4.1. Навести знаки операцій порівняння й логічних операцій.
- 4.2. Які значення в мові C++ зображують логічні значення "хибність" та "істина"?
- 4.3. За якими правилами обчислюються логічні операції?
- 4.4. При обчисленні яких операцій у мові C++ використовується стратегія ледачого обчислення?
- 4.5. Описати різновиди й порядок виконання інструкцій розгалуження.
- 4.6. Що таке блок?
- 4.7. Що таке область дії оголошення імені?
- 4.8. Описати правила, що визначають область дії оголошення імені.
- 4.9. Описати вигляд і порядок виконання інструкції вибору варіанта.
- 4.10. Чи може селектор варіантів мати дійсний тип?
- 4.11. Чи може селектор варіантів мати логічний тип?

Задачі

- 4.1. Написати програму, що за дійсними x та y обчислює значення $\log_x y$.
- 4.2. Написати програму, що за трьома дійсними числами – довжинами сторін трикутника – визначає, чи є він гострокутним, прямокутним або тупокутним.
- 4.3. Написати програму, що для рівняння $ax^2+bx+c=0$ знаходить дійсні розв'язки та їх кількість.
- 4.4. Написати програму, яка до заданого цілого числа, що визначає вік людини, дописує слово "рік", "роки", "років" відповідно до правил української граматики. Наприклад, 21 рік, 34 роки, 14 років.

4.5. Найближча крамниця працює з 7.00 до 19.00 із перервою на обід із 13.00 до 15.00. Гастроном, що розташований у 20 хв ходьби, працює з 8.00 до 20.00 і має перерву з 14.00 до 16.00. На відстані, подолати яку можна тільки за 45 хв, розташований супермаркет, що працює з 8.00 до 23.00 без перерви. Написати програму, яка за заданим часом визначає, що краще:

- відвідати найближчу крамницю;
- дійти до гастронома (з урахуванням часу на дорогу);
- рушати в супермаркет (теж з урахуванням часу на дорогу);
- залишитися вдома, оскільки всі магазини зачинено.

Час уводиться так: години, двокрапка, хвилини, наприклад, 15:30 означає 15 год 30 хв.

РОЗДІЛ 5

ДОПОМІЖНІ ФУНКЦІЇ, АБО ПІДПРОГРАМИ

5.1. Підпрограма – опис розв'язання підзадачі

Програма – це опис розв'язання деякої задачі. Практично в кожній задачі можна виділити окремі допоміжні *підзадачі*. Деякі підзадачі доводиться розв'язувати в багатьох різних задачах, наприклад, обчислення математичних функцій або введення й виведення даних. Для таких *стандартних підзадач* у кожній системі програмування є величезний набір *готових підпрограм*, зібраних у спеціальні набори – *бібліотеки*. Виконання такої бібліотечної підпрограми задається її *викликом*, в якому вказано вирази або змінні, що мають оброблятися під час її виконання.

У практичному програмуванні знати стандартні підпрограми корисно й необхідно, адже застосовувати готові деталі набагато легше, ніж створювати їх самому.

Проте запрограмувати розв'язання всіх можливих підзадач – утопія, тому програмістам доводиться постійно створювати власні підпрограми.

Використання підпрограм втілює загальний принцип "*розділяй і пануй*", дозволяє створювати добре структуровані та зрозумілі програми, суттєво полегшує їх проектування й розробку.

5.2. Функція та її виклики

5.2.1. Приклад функції у програмі

Розглянемо засоби створення підпрограм мовою C++. У цій мові підпрограма називається **функцією**. Програма зазвичай містить головну функцію та кілька допоміжних, які описують розв'язання підзадач основної задачі. Ознайомимося зі створенням функцій на простому прикладі.

Приклад. Обчислити периметр трикутника на площині, заданого координатами його вершин.

Нехай (x_1, y_1) , (x_2, y_2) , (x_3, y_3) – координати вершин трикутника. Щоб обчислити його периметр, потрібні довжини сторін (відрізків із кінцями у вершинах)

$$\begin{aligned} & \sqrt{(x_2 - x_1)^2 + (y_2 - y_1)^2}, \\ & \sqrt{(x_3 - x_1)^2 + (y_3 - y_1)^2}, \\ & \sqrt{(x_3 - x_2)^2 + (y_3 - y_2)^2}. \end{aligned}$$

Вони обчислюються, по суті, однаково, лише з різними парами точок. Однак ці доволі громіздкі й дуже схожі вирази писати тричі не будемо, оскільки всі вони описують конкретні розв'язання такої *загальної підзадачі*: обчислити довжину відрізка за чотирма координатами його кінців. Довжина залежить від чотирьох величин – **параметрів** підзадачі. Коли розв'язується підзадача, параметри мають конкретні значення-координати – **аргументи** в цьому *конкретному розв'язанні*.

Опишемо розв'язання вказаної підзадачі у вигляді окремої функції з іменем `dist`, параметрами якої є чотири дійсні величини, позначені іменами. У головній же функції напишемо три **виклики** функції `dist`, в яких укажемо координати потрібних нам точок.

```
// обчислення периметра трикутника
#include <iostream>
#include <cmath>
using namespace std;
double dist(double a1, double b1,
```



```

        double a2, double b2)
//distance from (a1,b1) to (a2,b2)
{
    return sqrt((a1-a2)*(a1-a2)+(b1-b2)*(b1-b2));
}
int main()
{ double x1, y1, x2, y2, x3, y3;
  cout << "Enter three pairs of coordinates: ";
  // уведення конкретних координат
  cin>>x1>>y1>>x2>>y2>>x3>>y3;
  cout << "Perimeter = " <<
    dist(x1,y1,x2,y2)+ //виклик - перша сторона
    dist(x1,y1,x3,y3)+ //виклик - друга сторона
    dist(x2,y2,x3,y3); //виклик - третя сторона
  system("pause"); return 0;
}
prog010.cpp

```

У наведеному тексті перші два рядки після інструкції **using** утворюють **заголовок функції**. Функція описує обчислення довжини відрізка – дійсного числа, яке *повертається з виклику* функції. Тип значень, що повертаються, вказано в її заголовку перед іменем функції. Після імені в круглих дужках оголошено параметри функції – дійсні змінні з іменами **a1**, **b1**, **a2**, **b2**. Після заголовку записано коментар, який хоча й не обов'язковий, але дуже корисний: він повідомляє, що має обчислювати ця функція. Далі йде **тіло функції** – блок, що містить послідовність інструкцій. Тут лише одна інструкція, яка задає обчислення й повернення дійсного значення виразу – зарезервоване слово **return** означає "повернути".

У головній функції виклики функції **dist** записано у виразі – значення, що повертаються з викликів, додаються, і ця сума виводиться. ◀

Оголошення параметрів функції, хоча й розташоване за межами блоку функції, діє в цьому блоці до його кінця. Параметри функції, імена яких оголошено в заголовку, в літературі часто називаються **формальними параметрами**, а вирази або імена змінних, записані у виклику, – **фактичними параметрами**.

Функція може не мати параметрів, але круглі дужки в її заголовку обов'язкові.

Виклик функції є виразом і може виступати операндом в інших виразах. Його типом вважається вказаний у заголовку тип значення, яке повертається.

Будь-яке виконання функції, що повертає значення, має закінчуватися виконанням інструкції `return` із виразом, тип якого може бути перетворений до типу значень, що повертаються. В іншому випадку виконання функції може мати непередбачувані наслідки.

Вправи

- 5.1. Написати функцію, що повертає максимальне зі значень двох її дійсних параметрів.
- 5.2. Написати функцію з цілим параметром n , яка повертає значення $(-1)^n$.
- 5.3. Написати функцію з дійсним параметром x , яка повертає:
 - а) $-1, 0, 1$, відповідно, якщо $x < 0, x = 0, x > 0$;
 - б) дробову частину x ; в) результат округлення x до цілого.
- 5.4. Написати функцію, що за значеннями дійсних змінних x та y обчислює значення z за формулою
$$z = \begin{cases} x + 2, & \text{якщо } 0 < x \leq 3, \\ x - y, & \text{якщо } x \leq 0, \\ x + y, & \text{якщо } x > 3. \end{cases}$$
- 5.5. Написати функцію, яка за дійсними значеннями x та y обчислює значення $\log_x y$, якщо це можливо, інакше повертає 0 .
- 5.6. Написати функцію, що перевіряє, чи можна утворити трикутник із трьох відрізків із заданими довжинами.
- 5.7. Відповідно до правил української граматики, після цілого числа, що задає вік людини, пишеться одне зі слів "рік", "роки", "років": 21 *рік*, 34 *роки*, 14 *років*. Написати функцію, яка за заданим цілим числом визначає й повертає результат, що зображує відповідне слово. Наприклад, за числа 21 результатом має бути 1, за 34 – 2, за 14 – 3.

5.2.2. Прототип функції

Ім'я функції необхідно оголосити в тексті програми до того, як воно буде використовуватися. Проте записувати всю функцію вище від її викликів не обов'язково – достатньо записати лише її заголовок.

Заголовок функції зі знаком ";" у кінці називається **прототипом функції**. Прототип є інструкцією оголошення функції й повідомляє компілятору, що в програмі є така функція. Після оголошення функцію все одно необхідно означити, тобто описати задані нею дії. **Означення функції** складається із заголовка й тіла.

Загальноприйнятою практикою програмування мовою C++ є запис прототипів функцій програми на її початку (зазвичай після зовнішніх оголошень імен констант, типів і змінних). Після прототипів зазвичай записують головну функцію, а за нею – оголошені та інші функції. Порядок розташування оголошених функцій може бути довільним. Поруч із прототипом функції варто вказати:

- призначення функції, тобто що саме вона виконує та яким є зміст її параметрів;

- **передумови** – умови, що мають справджуватися *перед* її викликом, зокрема умови для її аргументів (фактичних параметрів);

- **післяумови** – умови, що справджуються *після* її виклику, зокрема, як функція змінює глобальні змінні програми;

- поведінку функції за некоректних фактичних параметрів.

Пам'ятайте: прототип функції пишеться не тільки для компілятора, але й для програміста, який має використовувати функцію. Отже, прототип слід писати так, щоб, не читаючи тіла функції, можна було зрозуміти, як нею користуватися.

Запишемо прототип функції обчислення відстані зі с. 88.

```
double dist(double a1, double b1,  
            double a2, double b2);  
//distance from (a1,b1) to (a2,b2)
```

У прототипі, на відміну від справжнього заголовка функції, можна не вказувати імен параметрів. Зокрема, прототип функції `dist` із погляду синтаксису може мати вигляд

```
double dist(double, double, double, double);
```

Проте він не дає інформації про призначення параметрів функції. Тому це, скоріше, приклад того, як *не слід* писати прототип функції, адже вдало названі параметри й сама функція дозволяють уникнути зайвих пояснень щодо її призначення. Замість скороченого імені `dist` краще було б узяти `distance` (*відстань*), але воно означене в бібліотеках мови C++, тому залишимо `dist`.

Кожен елемент програми (змінна, функція тощо) повинен мати ім'я, яким він позначається. *Перш ніж користуватися елементом, необхідно його оголосити*. Оголошення імені елемента лише описує його, але не створює сам елемент. Проте, щоб використовувати елемент програми, необхідно спочатку створити його в пам'яті програми. Створення елемента задається його означенням.

Функція, складена заголовком і тілом, є означенням, оскільки дії, задані функцією, у вигляді машинних команд записуються в певну ділянку пам'яті. Прототип же лише повідомляє про функцію й не описує жодних дій, тому є оголошенням її імені. Означення й оголошення змінних розглядаються в підрозд. 9.2.

5.2.3. Функція, що не повертає значень

Приклад. Точку площини задано двома її дійсними координатами. Напишемо функцію виведення координат точки у вигляді (x, y) , наприклад $(1.5, 3.12)$.

Тут немає значення, яке потрібно повернути, тому функція нічого не повертає. У заголовку таких функцій замість імені типу записується слово `void` (вільний, порожній). Отже, функція виведення координат точки виглядає так:

```
void outPoint(double x, double y)
{ cout << "(" << x << ", " << y << " " << endl; }
```

Замість рядкової константи `" "` можна було б вивести символ `' ('`. Однак, якщо далі виникне потреба вивести, наприклад, ще пробіл після дужки, то запис `' ('` призведе до непередбачуваних наслідків під час виконання, а запис `" "` – ні. Отже, обрано варіант, безпечніший для програміста. ◀

Виклик `void`-функції записується в окремій *інструкції виклику функції*, а не як операнд у виразі. Наприклад, виклик функції `outPoint` міг би бути таким:

```
...; outPoint(1.5, 2.3); ...
```

У `void`-функції не може бути інструкцій повернення значення виразу, але можуть бути інструкції повернення без виразу, що мають вигляд `return;`.

Вправи

- 5.8. Написати функцію, що за дійсними коефіцієнтами a , b рівняння $ax+b=0$ виводить рівняння на екран.
- 5.9. Написати функцію, що за кількістю розв'язків n і самим розв'язком x рівняння $ax+b=0$ виводить повідомлення про розв'язки рівняння на екран (див. приклад 4.1).
- 5.10. Написати функцію, що виводить логічне значення у вигляді **Yes** (для `true`) або **No** (для `false`).

5.3. Параметри-значення й параметри-посилання

5.3.1. Два різновиди параметрів

Інструкція `return` здатна повернути з функції *одне значення*. А що робити, коли у функції треба змінити *кілька значень*? Наприклад, у задачі визначення за трьома точками, чи утворюють вони трикутник, потрібно ввести три точки. Ці повторювані дії доцільно оформити функцією, яка має вводити, а отже, і змінювати значення двох координат точки.

Для ілюстрації розглянемо простішу програму з викликом функції, яка має ввести координати точки та присвоїти їх двом своїм дійсним параметрам.

```
#include <iostream>
using namespace std;
void inPoint(double x, double y)
{ cout<<"Enter point (real x and y): ";
  cin >> x >> y;
}
```

```

void outPoint(double x, double y)
{ cout << "(" << x << ", " << y << ")"; }
int main() {
    double x=0, y=0;
    cout << "\"Old value\": ";
    outPoint(x,y); cout<<endl;
    inPoint(x,y);
    cout << "\"New value\": ";
    outPoint(x,y); cout<<endl;
    return 0;
}

```

prog011.cpp

Головна функція спочатку виводить значення координат, якими їх проініціалізовано. Потім, під час виконання виклику функції `inPoint`, координати мали б отримати значення. Мали б, але *не отримують* – про це свідчать ті самі значення координат після виклику. Якщо ввести числа 1 та 1, то текст у вікні програми буде таким:

```

"Old value": (0, 0)
Enter point (real x and y): 1 1
"New value": (0, 0)

```

А тепер – увага! У заголовку функції перед іменами параметрів `x` та `y` додамо символ `&`.

```

void inPoint(double &x, double &y)

```

Після цього, якщо ввести ті самі числа, нова програма дає інший вихід.

```

"Old value": (0, 0)
Enter point (real x and y): 1 1
"New value": (1, 1)

```

Як бачимо, під час виконання виклику функції `inPoint` змінні `x` та `y` отримали нове значення. Причина в тому, що зі знаком `&` параметри функції стали параметрами *іншого різновиду*.

Параметри, оголошені зі знаком `&` перед іменем, називаються **параметрами-посиланнями**, а без нього – **параметрами-значеннями**.

Знак `&` можна записувати як окремо від імен навколо нього (`double &x`), так і разом із ними: `double&x`, `double& x` або `double &x`.

Отже, у новій функції `inPoint` параметри `x` та `y` є параметрами-посиланнями.

Якщо є вибір, використовувати параметри-посилання чи глобальні змінні, то віддавайте перевагу параметрам-посиланням.

5.3.2. Повернення значень за допомогою параметрів

Розглянемо функцію, яка має ввести й повернути ціле число із заданого діапазону [*min*; *max*]. Якщо користувач уведе значення за межами діапазону, то його потрібно замінити значенням лівої межі діапазону. На перший погляд здається, що цю функцію можна написати з прототипом

```
int f(int min, int max);
```

Утім, коли введене значення замінюється на *min*, про це *корисно повідомити*. Ураховуючи це, змінимо прототип функції на такий (необхідні коментарі до нього напишіть самостійно):

```
bool f(int min, int max, int &res);
```

Отримане число повертається через параметр-посилання *res*, а функція повертає ознаку того, що були помилки під час введення числа (*true*, якщо користувач задав число поза діапазоном, інакше *false*).

```
bool f(int min, int max, int &res)
{ cout << "Enter integer in [" << min <<
  ", " << max << "]: ";
  cin >> res;
  if(min<=res && res<=max) return false;
  res=min;
  return true;
}
```

Зазначимо, що після виконання інструкції *return false*; подальші інструкції з тексту функції вже не виконуються, тому писати для них секцію *else* не потрібно. Це відсікання оброблених варіантів дуже часто дозволяє уникати великої вкладеності інструкцій розгалуження *if*.

Отже, у функції *f* параметри *min* і *max* є параметрами-значеннями, *res* – параметром-посиланням. Наведемо фрагмент головної функції з викликом функції *f*.

```
int main()
{ int a, b, c;
  bool isError;
  a=1; b=9; isError=false;
  isError=f(a,b,c);
  ...
  return 0;
}
```

5.3.3. Підстановка аргументів на місце параметрів

У цьому пункті розглянемо, що відбувається з параметрами-значеннями й параметрами-посиланнями під час виконання виклику функції.

Параметр-значення. На початку виконання виклику утворюється *нова змінна*, яку надалі позначає ім'я параметра-значення. Аргументом, що відповідає параметру-значенню, може бути *довільний вираз*. Значення аргументу обчислюється та присвоюється цій новій змінній.

Описаний спосіб передачі даних у функцію називається підстановкою аргументу на місце параметра **за значенням**.

Коли виконуються інструкції з тіла функції, усі зміни, що стосуються параметра-значення, відбуваються в його власній змінній і не впливають на пам'ять, пов'язану з аргументом у виклику. Отже, у функції `f` із прикладу імена `min` і `max` позначають власні ділянки пам'яті, ніяк не пов'язані зі змінними `a` та `b` головної функції.

Параметр-посилання. У виклику аргумент, що відповідає параметру-посиланню, має позначати *змінну того самого типу, що й у параметра*. У найпростішому випадку це ім'я змінної, тип якої збігається з типом параметра. На початку виконання виклику визначається посилання на цю змінну (її адреса) і передається до функції. Під час виконання виклику функції ім'я параметра-посилання позначає змінну, задану аргументом, і всі дії з параметром-посиланням *насправді виконуються над змінною, яка відповідає аргументу*.

Описаний спосіб передачі даних у підпрограму називається підстановкою аргументу на місце параметра **за посиланням**.

Коли виконуються інструкції з тіла функції, зміни параметра-посилання відбуваються в пам'яті, що відповідає аргументу, тобто *є змінами аргументу*. Отже, у другому варіанті функції `f` під час виконання її виклику параметр `res` позначає змінну `c` головної функції, завдяки чому вона отримує нове значення. У

подібних випадках кажуть, що значення повертається за допомогою параметра-посилання.

Приклад. Різницю між параметрами-значеннями й параметрами-посиланнями функції *f* схематично проілюстровано на рис. 5.1.

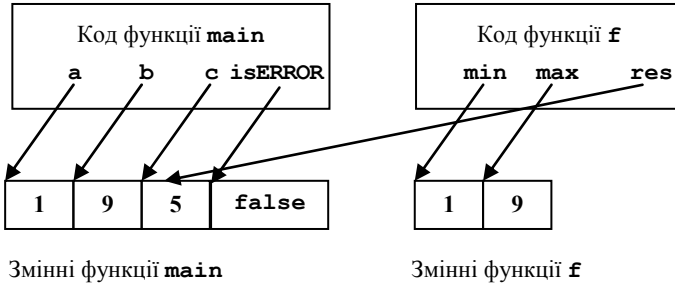


Рис. 5.1. Параметри-значення й параметри-посилання

Проілюструємо суттєві моменти виконання наведеної вище програми за умови введення числа 33. Стовпчики таблиці зображують змінні, тобто ділянки пам'яті, послідовні рядки – зміни стану пам'яті. Позначимо змінні, що є параметрами функції, додавши їй ім'я: *f.min*, *f.max*, *f.res*. Оскільки *f.res* позначає ділянку пам'яті змінної *c*, то для спрощення в таблиці імені *c* і параметру *f.res* відповідає один і той самий стовпчик.

Що виконується	Усі наявні змінні					
	a	b	c	isERROR		
Утворення змінних головної функції						
a=1; b=9; isERROR=false;	1	9	?	false		
Виклик f(a,b,c)	1	9	?	false		
Утворення змінних функції f	1	9	f.res	false	f.min	f.max
Присвоювання min і max					1	9
cin>>res;	1	9	33	false	1	9
if(...)...	1	9	1	false	1	9
Закінчення виклику f	1	9	1	false		
isERROR=f(a,b,c)	1	9	1	true		

Зауважимо: якби в тілі функції було змінено `min` або `max`, це б не вплинуло на значення `a` або `b`, оскільки іменам `min` і `max` відповідають власні змінні.

Якщо ознака помилки, яку повертає виклик `f(a,b,c)`, далі не потрібна, то інструкцію присвоювання з викликом `isERROR=f(a,b,c)`; можна замінити інструкцією виклику функції `f(a,b,c)`; . Значення, яке повертає функція, далі просто ігнорується. ◀

Вправи

5.11. Що буде надруковано за програмою?

a)

```
#include <iostream>
using namespace std;
int f(int a)
{ a+=1; return a; }
int g(int &x)
{ x=2; return x; }
int main(){
    int a=3, b=44;
    cout << f(a);
    cout<<' ' << g(b);
    cout<< ' ' << a <<
        ' ' << b;
    system("pause");
    return 0;
}
```

б)

```
#include <iostream>
using namespace std;
int f(int& a)
{ a+=4; return a; }
int g(int x)
{ x=3; return x; }
int main(){
    int a=2, b=1;
    cout << f(a);
    cout << ' ' << g(b);
    cout << ' ' << a <<
        ' ' << b;
    system("pause");
    return 0;
}
```

5.12. Що буде надруковано за програмою?

a)

```
#include <iostream>
using namespace std;
int a=1, b=1, c;
int f(int x, int &y)
{ x+=1; y+=2; c=a+b;
  return x*y; }
int main(){
    cout<< f(a,b);
    cout<<' ' << a <<' ' <<
        b <<' ' << c;
    system("pause");
    return 0;
}
```

б)

```
#include <iostream>
using namespace std;
int a=2, b=2, c;
int f(int & x, int y)
{ x+=1; y+=2; c=a+b;
  return x+y; }
int main(){
    cout<< f(a,b);
    cout<<' ' << a <<' ' <<
        b <<' ' << c;
    system("pause");
    return 0;
}
```

5.3.4. Функція обмінює місцями два значення

Розглянемо задачу: увести три цілих числа й вивести їх, упорядкувавши за неспаданням.

Уведемо числа в змінні **a**, **b**, **c**, за потреби обмінємо місцями їх значення так, щоб справджувалися нерівності $a \leq b$ та $b \leq c$, і виведемо ці значення. Уточнимо дії з упорядкування значень.

```
if(a>b) обміняти місцями значення a та b; // a ≤ b
if(b>c) обміняти місцями значення b та c;
// b ≤ c, a ≤ c, тобто значення c - найбільше,
// але a ≤ b може стати хибним, тому:
if(a>b) обміняти місцями значення a та b. // a ≤ b
```

У цьому алгоритмі неважко побачити підзадачу "обміняти місцями значення двох змінних", яка розв'язується тричі з різними парами змінних. Для цієї задачі напишемо функцію **swap** із двома параметрами-посиланнями.

```
#include <iostream>
using namespace std;
void swap(int&, int&); // прототип функції обміну
int main(){
    int a, b, c;
    cout << "Enter three integers: ";
    cin >> a >> b >> c;
    if(a>b) swap(a,b);
    if(b>c) swap(b,c);
    if(a>b) swap(a,b);
    cout << a << ' ' << b << ' ' << c << '\n';
    system("pause"); return 0;
}
void swap(int& x, int& y)
{ int t=x; x=y; y=t; }
prog012.cpp
```

Коли виконуються перший і третій виклики функції **swap**, її імена **x** та **y** позначають змінні **a** та **b**, а коли другий – **b** та **c**.

5.3.5. Параметр-посилання чи параметр-значення?

Наведемо міркування, що дозволяють визначати потрібний різновид параметра функції – параметр-значення чи параметр-посилання.

Якщо після виклику підпрограми використовується *старе значення* аргументу або аргументом може бути довільний вираз, то йому має відповідати *параметр-значення*.

Якщо після виклику підпрограми має використовуватися *нове значення* аргументу, отримане саме під час виконання виклику, то параметр має бути *параметром-посиланням*.

Вправи

- 5.13. Написати функцію, що вводить коефіцієнти квадратного рівняння $ax^2+bx+c=0$. (Зверніть увагу: має виконуватись умова $a \neq 0$.)
- 5.14. Написати функцію, що вводить коефіцієнти a, b, c рівняння прямої $ax+by+c=0$. (Коефіцієнти a та b не повинні одночасно бути нульовими.)

5.4. Переозначення функцій

Приклад. Припустимо, у програмі потрібні дві функції: одна має обчислювати максимум значень двох цілих параметрів, інша – трьох. Можна написати функції з іменами, наприклад `max2` і `max3`. Проте мова C++ дозволяє дати їм одне й те саме ім'я `max`, що виглядає природніше. Розглянемо ці функції в такій програмі:

```
#include <iostream>
using namespace std;
int max(int, int); // два різних прототипи
int max(int, int, int); // однойменних функцій
int main()
{ int a, b, c;
  cout << "Enter three integers>";
  cin >> a >> b >> c;
  cout << max(a,b) << " " << max(a,b,c) << endl;
  system("pause"); return 0;
}
int max(int x, int y) // два параметри
{return x>y ? x : y;}
int max(int x, int y, int z) // три параметри
{int t=max(x,y); return t>z ? t : z;}
prog013.cpp ◀
```

Оголошення різних об'єктів програми з тим самим ім'ям називається **перезначенням імені**.

У мові C++ *дозволені перезначення функцій і заборонені перезначення змінних*.

Одноійменні функції повинні мати різні кількості параметрів або різні послідовності типів значень, що повертаються, і параметрів. При цьому відмінність таких функцій лише за типом значень, що повертаються, є помилкою.

```
int f(double, double);  
double f(double, double); // помилка!
```

У викликах функції типи аргументів можуть відрізнятися від типів параметрів. Для виконання виклику компілятор обирає ту з однойменних функцій, кількість і типи параметрів якої збігаються з кількістю й типами аргументів у виклику. Якщо такої немає, то обирається функція, прототип якої утворюється шляхом автоматичних перетворень типів аргументів у виклику. Якщо цей вибір неоднозначний, то компілятор повідомляє про помилку. Наприклад, за наявності прототипів

```
int f(double, int);  
int f(int, double);
```

виклик `f(1, 2)` не дозволяє компілятору визначити функцію для виконання виклику, і для компілятора це *помилка*. Подібних ситуацій слід уникати.

Контрольні запитання

- 5.1. Що таке підпрограма й функція в мові C++?
- 5.2. Що таке виклик функції?
- 5.3. Що таке прототип функції?
- 5.4. Які елементи заголовка функції можуть бути відсутні в її прототипі?
- 5.5. Що таке формальні й фактичні параметри (параметри та аргументи)?
- 5.6. Назвіть особливості в записі й викликах функцій, що не повертають значень.
- 5.7. Чим відрізняється підстановка аргументів на місце параметрів-значень і на місце параметрів-посилань?

- 5.8. Чи можна використовувати ім'я, оголошене у функції, в інших функціях, записаних після неї?
- 5.9. В яких ситуаціях параметр функції має бути параметром-посиланням?
- 5.10. Що таке переозначення імені?
- 5.11. Чи можуть заголовки переозначених функцій відрізнятися лише типом значень, що повертаються?

Задачі

- 5.1. Написати програму, що за трьома точками площини визначає, чи утворюють вони гостро-, прямо- або тупокутний трикутник. (*Вказівка*: можна використати елементи задачі 4.2, с. 85).
- 5.2. Модифікувати програму задачі 4.3 (с. 85) так, щоб для введення рівняння, знаходження його розв'язків і повідомлення результату використовувалися функції.
- 5.3. Написати програму, що для прямої $ax+by+c=0$ визначає, чи лежать точки з координатами (x_1, y_1) і (x_2, y_2) у різних півплощинах відносно неї.
- 5.4. Написати програму, що визначає, чи мають дві прямі на площині спільні точки.

РОЗДІЛ 6

ЦИКЛІЧНІ АЛГОРИТМИ

6.1. Прості інструкції повторення обчислень

6.1.1. Циклічне обчислення факторіала

Функція факторіала $n!$ невід'ємного цілого числа n визначається формулою $n! = (n-1)! \cdot n$ за $n > 0$, $0! = 1$. Звідси $n! = 1 \cdot 2 \cdot \dots \cdot (n-1) \cdot n$. Щоб обчислити цей добуток за $n \geq 0$, можна почати з добутку 1 і далі послідовно отримувати добутки $1 \cdot 1$, $1 \cdot 1 \cdot 2$, $1 \cdot 1 \cdot 2 \cdot 3$, ..., $1 \cdot 1 \cdot 2 \cdot \dots \cdot (n-1) \cdot n$, щоразу збільшуючи наступний множник.

У цих міркуваннях присутні поняття *добуток* і *наступний множник*. Зобразимо їх цілими змінними **fact** і **k**. За означенням за $k=0$ маємо **fact** = 1. Візьмемо наступне значення $k=1$. Отже, починаємо зі значень **fact**=1, **k**=1, а далі на кожному кроці множимо **fact** на **k**, зберігаємо добуток у **fact** і збільшуємо **k** на 1. Кроки повторюємо, поки $k \leq n$.

```
fact=1; k=1;
поки (k<=n) повторювати { fact*=k; k=k+1; }
Мовою C++ це виглядає так:
fact=1; k=1;           // початок обчислень
while (k<=n)           // повторення кроків
    { fact*=k; k=k+1; }
// після закінчення повторень k=n+1, fact=n!
```

6.1.2. Інструкція циклу з передумовою

У наведеному прикладі циклічні, тобто повторювані, обчислення задано за допомогою **інструкції циклу з передумовою** (**while**-інструкції). Вона має загальний вигляд

```
while (умова) інструкція
```

Слово **while** є зарезервованим, дужки обов'язкові, **while (умова)** – це **заголовок циклу**, а **інструкція** – **тіло**.

Інструкція циклу виконується так. Спочатку обчислюється умова в заголовку. Якщо вона істинна, то виконується тіло циклу та знов обчислюється умова. Якщо вона істинна, то все повторюється. Виконання інструкції циклу закінчується, коли обчислено значення умови **false**, тобто хибність. Отже, в останньому циклі тільки обчислюється умова, а тіло не виконується. Якщо при першому обчисленні умова хибна, то тіло циклу не виконується жодного разу. Перевірку умови циклу й виконання після неї тіла циклу інколи називають **ітерацією циклу**.

Інструкції циклу з передумовою відповідає блок-схема на рис. 6.1.

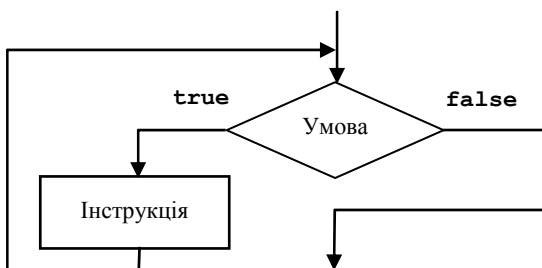


Рис. 6.1. Блок-схема інструкції циклу з передумовою

Умову в інструкції циклу називають **умовою продовження**, оскільки, якщо вона істинна, то виконання інструкції циклу продовжується. Цикл починається обчисленням умови, тому її ще називають **передумовою**.

Інструкції циклу з передумовою застосовують зазвичай тоді, коли кількість повторень циклу *наперед невідома*.

Приклади

1. За цілим $a \geq 0$ обчислити найменше n , за якого $n! > a$.

Будемо в циклі обчислювати послідовні значення $n!$, поки вони не стануть більше a . Коли ця умова буде порушена, n буде на 1 більше потрібного значення.

```
int minArgFact(int a)
{
    int n=1, fact=1;
    while (fact<=a) { fact*=n; n=n+1;}
    // fact=(n-1)!, fact > a
    return n;
}
```

Зауважимо, що за $a \geq 12!$ (це число порядку 500 мільйонів) замість $13!$ обчислюється помилкове значення, оскільки $13!$ не є числом типу `int`.

2. Обчислити суму цифр заданого натурального числа.

Щоб знайти суму цифр заданого числа n , можна діяти так. Спочатку сума дорівнює 0. Далі беремо молодшу цифру числа, додаємо її до суми й викреслюємо з числа. Повторюємо ці дії, поки в числі є цифри. Молодша цифра числа n є значенням виразу $n \% 10$, її викреслення можна зобразити як $n /= 10$, наприклад $123 \% 10 = 3$, $123 / 10 = 12$. Оформимо розв'язання функцією з параметром n , яка повертає обчислену суму цифр.

```
int digitsSum(int n)
{ int sum = 0; // початкова сума цифр
  while (n>0)
    { sum+=n%10; n/=10; }
  // n=0, у sum накопичено суму цифр
  return sum;
}
◀
```

6.1.3. Збільшення та зменшення

У циклічних обчисленнях дуже часто використовуються присвоєння вигляду $x=x+1$ та $x=x-1$. Їх можна задати в скороченій формі за допомогою одномісних операторів **збільшення** (інкременту) `++` і **зменшення** (декременту) `--`. Ці оператори (і

відповідні операції) мають **префіксну** ($++x$, $--x$) і **постфіксну** ($x++$, $x--$) **форми**.

Вираз із постфіксним оператором $x++$ або $x--$ змінює значення змінної x на 1, але значенням самого виразу є значення x *перед зміною*. Вираз із префіксним оператором $++x$ або $--x$ теж змінює x на 1, але значенням виразу є значення x , отримане *після зміни*. Ці відмінності виявляються, коли оператори $++$ та $--$ застосовуються всередині виразів.

Приклади

1. Інструкція $y=x++$; рівносильна $y=x$; $x=x+1$; , а інструкція $y=++x$; – $x=x+1$; $y=x$; . Якщо змінна x мала значення 1, то після $y=x++$ значенням y буде 1, а після $y=++x$ – 2. В обох ситуаціях значенням x стане 2.

2. Цикл `while (k<=n) {fact*=k; k=k+1;}` за допомогою оператора $++$ можна записати в будь-якій з таких форм:

```
while (k<=n) { fact*=k; k++; }  
while (k<=n) { fact*=k; ++k; }
```

◀

Операції $++$ та $--$ виконуються швидше ніж відповідні присвоєння вигляду $x=x+1$ та $x=x-1$, тому рекомендується використовувати саме їх. Операції $++$ та $--$ застосовні до змінних будь-якого з базових типів, хоча найчастіше їх використовують із цілими змінними.

Скрізь, де немає необхідності використовувати старе значення змінної, рекомендується з виразів вигляду $n++$ та $++n$ вибирати $++n$, оскільки він виконується швидше й простіше.

Спосіб і порядок обчислення виразу залежить від компілятора, тому краще записувати операції збільшення або зменшення в окремих виразах або інструкціях, а не у складі інших виразів. Наприклад, значення виразів $(n++) * (n++)$ та $(++n) * (n++)$ у різних системах програмування навіть можуть відрізнитися. Гарантовано лише те, що до значення змінної n двічі додається 1.

Вправа 6.1. Що буде надруковано за програмою? Пояснити зв'язок між значеннями змінних *i* та *x* і *y*:

<p>a)</p> <pre>#include <iostream> using namespace std; int main(){ int i=1, x=1, y=2; while (x<y){ i++; x*=i; y*=2; cout<<i<<" "<<x<< " "<<y<<endl; } system("pause"); return 0; }</pre>	<p>б)</p> <pre>#include <iostream> using namespace std; int main(){ int i=1, x=1, y=2; while (i<=10){ i++; x*=i; y*=2; cout<<i<<" "<<x << " "<<y<<endl; } system("pause"); return 0; }</pre>
----------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------	-------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------

6.1.4. Інструкція циклу з післяумовою

Інструкція циклу з **післяумовою**, або **do**-інструкція, має загальний вигляд

do інструкція **while** (умова);

Слово **do** (виконувати) є ключовим. Інструкція циклу з післяумовою виконується так. Спочатку виконується тіло циклу, потім обчислюється умова. Якщо вона хибна, то цикл завершується, інакше повторюється тіло й знову обчислюється умова. На відміну від інструкції циклу з передумовою, цикл *починається діями в тілі* й закінчується обчисленням умови.

Циклу з післяумовою відповідає блок-схема на рис. 6.2.

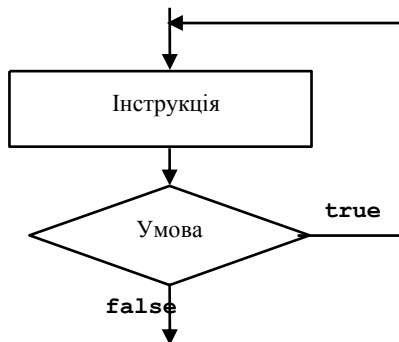


Рис. 6.2. Блок-схема інструкції циклу з післяумовою

Умова перевіряється після виконання тіла циклу, тому її називають **післяумовою**. Тіло циклу, заданого `do`-інструкцією, виконується обов'язково *хоча б один раз* (на відміну від `while`-інструкції).

Інструкцію циклу з післяумовою використовують, коли потрібно спочатку виконати тіло циклу, і лише потім перевірити умову продовження.

Приклади

1. Потрібно з клавіатури ввести ціле число від 10 до 99. Якщо користувач набрав число за межами цього діапазону, то слід *повернути спробу*. Отже, спочатку треба вводити число, а потім перевіряти умову того, що число є двозначним.

```
do {
    cout << "Enter one integer in [10,99]>";
    cin >> k;
} while (!(10<=k && k<=99));
// 10<=k && k<=99
```

2. За двома натуральними числами n і m визначити, чи можна n подати як суму двох натуральних доданків, а m – як суму їх квадратів. Наприклад, $10 = 7+3$, $58 = 7^2 + 3^2$.

Доданків два, але для їх визначення достатньо одного циклу за можливими значеннями першого доданка x , а другий доданок визначається за умовою як $y = n - x$. Значення x перебираються, поки не знайдено розв'язок та x не більше y . Якщо після виходу з циклу x не більше y , то розв'язок знайдено, інакше розв'язків немає. Оформимо обчислення у вигляді функції, що повертає ознаку успішності пошуку й надає значення двом параметрам-посиланням (нулі, якщо пошук неуспішний).

```
bool twoItems(int n, int m, int & x, int & y) {
    x = 0;
    do {
        x++; y = n-x;
    } while (x<=y && x*x+y*y!=m);
    if (x<=y) return true;
    else { x=0; y=0; return false; }
}
```

Інструкції циклу з післяумовою є в багатьох мовах програмування, але в деяких післяумова розуміється як умова завершення

(а не продовження) циклу. Тому при перекладі таких інструкцій іншими мовами *можуть виникати непорозуміння*.

Кожен цикл із післяумовою *можна замінити циклом з передумовою*, який в усіх мовах програмування розуміється однаково.

Наприклад, код із прикладу 1 (с. 108) набуде вигляду

```
k=1; // щоб ініціювати введення, присвоїмо
    // змінній k "неправильне" значення
while (!(10<=k && k<=99)){
    cout << "Enter one integer in [10,99]>";
    cin >> k;
}
// у кінці циклу так само 10<=k && k<=99
```

6.1.5. Переривання та продовження циклу

Уперше інструкцію **break** було наведено в підрозд. 4.5, де за її допомогою закінчувалося виконання інструкції-перемикача. Виконання цієї інструкції всередині циклу будь-якого різновиду перериває й завершує цикл; далі виконуються дії, наступні за цим циклом.

Якщо **break** записано в інструкції циклу, вкладеній в іншу інструкцію циклу, то виконання **break** завершує вкладений цикл, а зовнішній цикл продовжується. Інструкція **continue** всередині циклу задає перехід на кінець тіла циклу. В інструкціях циклу з перед- і післяумовою після **continue** обчислюється умова продовження циклу.

Приклад 6.1. За допомогою клавіатури вводиться послідовність дійсних чисел. Потрібно підрахувати суму її додатних елементів, а за появи 0 видати накопичену суму й завершити роботу.

Запрограмуємо цикл, в якому вводиться й обробляється послідовність чисел. Уведене число зберігаємо в змінній **x**, а суму додатних елементів – у змінній **sum**. Якщо під час введення трапилася помилка, то подальші дії з уведення не виконуються, а змінна **x** зберігає своє останнє значення (див. п. 2.7.2, с. 42). Тому умовою продовження циклу буде саме відсутність помилок уведення. (Інакше можна отримати цикл, який ніколи не завер-

шитися!) Цю умову задає значення виразу введення `cin>>x`, перетворене до логічного типу.

```
#include <iostream>
using namespace std;
int main()
{ double x;
  double sum=0;
  cout<<"Enter reals:\n";
  while (cin>>x){
    if (x==0.) break;    //виходимо з циклу
    if (x<0.) continue; //пропускаємо від'ємні
    sum+=x;
  }
  cout << "sum=" << sum << endl;
  system("pause"); return 0;
}
```

prog014.cpp

Значимо, що використання інструкції `continue` в цій програмі є дуже штучним. Ще одним недоліком є те, що в кінці не повідомляється, чи були помилки під час уведення. Проте обробка помилок у вхідних даних виходить за межі цієї книжки. ◀

Інструкції програми виконуються *в порядку їх запису в програмі*. Про таку програму кажуть, що вона **структурована**. Інструкції `break` і `continue` *порушують* цей порядок обчислень, заплутуючи текст програми. Тому, користуючися ними, програміст повинен ретельно відслідковувати точку програми, якою продовжуються обчислення. Інколи ці інструкції дійсно скорочують запис розгалужень у циклі, проте в більшості випадків ті ж самі дії *можна описати без них*. Отже, не зловживайте `break` і `continue`.

Вправи

- 6.2. Модифікуйте програму prog014.cpp, щоб позбутися `break` і `continue`.
- 6.3. Написати функцію, що за цілим числом визначає:
 - а) кількість цифр його десяткового запису;
 - б) чи зустрічається в його десятковому запису задана цифра;
 - в) кількість входжень заданої цифри в його десятковий запис;
 - г) старшу цифру його десяткового запису;
 - д) мінімальну (максимальну) цифру його десяткового запису.

- 6.4. Написати функцію, що за цілим a обчислює й повертає найбільше n , за якого $n! \leq a$.
- 6.5. Написати функцію, що за цілими n та m обчислює й повертає $[\log_n m]$. (У передумові до функції зверніть увагу на значення функції у випадку некоректних вхідних даних.)
- 6.6. На вхід програми дається послідовність символів (ta) . Послідовність вважається правильною, якщо вона містить однакові кількості символів (i) та a в довільному її початковому відрізку символів (n) (не менше ніж n). Ознакою завершення послідовності є введення будь-якого непорожнього символу, відмінного від (ta) . Програма має визначити, чи є вхідна послідовність правильною.
- 6.7. Програма в прикладі у п. 4.5 за введеним із клавіатури дійсним числом, знаком операції $(+, -, *, /)$ і ще одним числом друкувала результат застосування операції до цих чисел. Модифікувати її, щоб після кожного обчислення вона запитувала користувача, чи треба виконати ще одне обчислення, і за згоди користувача виконувала його. Відповідь користувача про моделювати символьною змінною: значення x , y відповідають необхідності подальших обчислень.
- 6.8. **Табулювання функції.** Нехай задано дійсні числа a, b , причому $a \leq b$ $[a; b]$ – відрізок, на якому виконується табулювання), і додатне дійсне число h – крок табулювання. Необхідно вивести на екран два стовпчики – перший задає послідовні значення $a, a+h, a+2h, a+3h, \dots, b$ аргументу функції з відрізка $[a; b]$, а другий – значення функції $\sin x$ у відповідних точках. Незалежно від того, чи ділиться довжина відрізка націло на h , останній рядок повинен містити числа b та $\sin b$. Розв'язком має бути void-функція з параметрами a, b, h . У коментарі вказати передумови виклику функції та описати її поведінку за некоректних вхідних даних.
- 6.9. Написати функцію, що на відрізку $[a; b]$ із кроком h табулює обидві функції $\sin x$ і $\cos x$.
- 6.10. **Табулювання функції сторінками.** Написати функцію, що на відрізку $[a; b]$ табулює з кроком h функцію $\sin x$, але після виведення кожних m рядків виводиться запит, чи продовжувати друкування. Робота завершується після відповіді "0".

6.2. Інструкція циклу for

Приклад. Нагадаємо: значення факторіала $n!$ невід'ємного цілого числа n визначається формулою $n! = 1 \cdot 2 \cdot \dots \cdot (n-1) \cdot n$ при $n > 0$, $0! = 1$. Щоб обчислити цей добуток, можна взяти початкове значення 1 і послідовно помножити його на кожне число від 1 до n .

Цим діям відповідає послідовність інструкцій, в якій інструкції й вирази відіграють чітко визначені ролі.

```
fact=1;          // початкове значення добутку
k=1;             // початок перебирання множників
while (k<=n) {   // перевірка умови продовження
    fact*=k;     // основна дія
    ++k;        // перехідна дія перед наступним кроком
}               // після закінчення повторень k=n+1, fact=n!
```

Ці елементи виконуються в тому самому порядку, якщо записати їх так:

```
fact=1;
for (k=1; k<=n; ++k) fact*=k;
```

◀

Інструкція циклу `for`, або `for`-інструкція, має загальний вигляд

```
for (початкова дія; умова; перехідна дія)
    основна дія
```

Слово `for` зарезервоване, дужки та два знаки `;` усередині дужок є обов'язковими. Початкова дія, умова й перехідна дія є *виразами* (кожен із них може бути порожнім), основна дія – *інструкцією*. Тілом циклу `for` називають його основну дію. Інструкція `for` виконується так само, як і інструкції вигляду

```
початкова дія;
while (умова)
{
    основна дія;
    перехідна дія;
}
```

Інструкція `break` у тілі циклу `for` завершує його виконання, а інструкція `continue` завершує виконання лише тіла циклу; відразу після неї виконується перехідна дія.

Приклади

1. Дуже часто інструкція циклу `for` зустрічається у вигляді `for (k=0; k<n; ++k) інструкція`

й задає виконання *інструкції* за значень $k=0, 1, 2, \dots, n-1$ або у вигляді

```
for (k=1; k<=n; ++k) інструкція
```

й задає виконання *інструкції* за значень $k=1, 2, \dots, n$, або у вигляді

```
for (k=n; k>0; --k) інструкція
```

й задає виконання *інструкції* за значень $k=n, n-1, \dots, 2, 1$. Змінну k у цих ситуаціях інколи називають **лічильником циклу**.

2. Функція `printFraction` друкує перші k дробових знаків десятичного запису дійсного числа v від 0 до 1 (див. алгоритм у додатку А).

```
// pre: 0<=v<1 && k>0, інакше функція
```

```
// нічого не виводить
```

```
void printFraction(double v, int k){  
    int d; //поточна цифра  
    if (!(0<=v) && (v<1) && (k>0)) return;  
    for (;k>0;k--){  
        v*=10; d=int(v); v-=d;  
        cout<<d;  
    }  
}
```

Операція послідовного обчислення. У прикладі з обчислення факторіала спочатку треба присвоїти значення не тільки лічильнику k , але й змінній `fact`. На відміну від багатьох мов програмування, C++ дозволяє поєднати ці дві дії в одному виразі – за допомогою операції послідовного обчислення.

Операція зі знаком `" , "` позначає послідовне обчислення виразів, записаних через кому. Ця послідовність виразів розглядається як один вираз; його значенням є значення останнього виразу.

Запишемо з її використанням цикл обчислення факторіала:

```
for (fact=1,k=1; k<=n; k++) fact*=k;
```

Операція послідовного обчислення дозволяє на місці одного виразу записати кілька.

Вправи

6.11. За $n \geq 0$ значення $n!!$ (подвійний факторіал) задається так:

$0!! = 1, 1!! = 1, n!! = n \cdot (n-2)!!$, якщо $n \geq 2$. Написати функцію, що за цілим числом повертає його подвійний факторіал.

6.12. Написати функцію, що за заданими дійсними a, h і цілим m друкує значення функції $\arctg(\sin x)$ у точках $a, a+h, \dots, a+mh$.

6.3. Рекурентні співвідношення в циклічних алгоритмах

6.3.1. Рекурентні співвідношення

Повернемося до задачі обчислення факторіала невід'ємного цілого числа n . Для розв'язання цієї задачі серед інших варіантів було побудовано код

```
fact=1;  
for (k=1; k<=n; k++) fact*=k;
```

Його можна прочитати й так:

```
факторіал числа 0 дорівнює 1;  
поки не знайдемо факторіал числа n
```

обчислювати факторіал кожного наступного числа

як факторіал попереднього, множеного на це число;

```
//останнє знайдене значення факторіала є шуканим
```

Суттєвим у цьому алгоритмі є те, що шукається елемент послідовності факторіалів $0!$, $1!$, $2!$, ... з певним номером. При цьому сама послідовність визначається двома законами: один задає перший елемент послідовності, інший пояснює, як обчислити елемент за його номером і попереднім елементом. Отже, є початкові умови й рекурентне співвідношення, які разом задають послідовність. Для послідовності факторіалів початкові умови – це $0! = 1$, а рекурентне співвідношення – $n! = (n - 1)! \cdot n$ за $n > 0$.

Розглянемо загальнішу ситуацію. Припустимо, що перші k елементів послідовності $a_0, a_1, \dots, a_n, \dots$ задано явно (це **початкові умови** a_0, a_1, \dots, a_{k-1}) і є закон F , який дозволяє за номером елемента та/або деякими попередніми елементами знайти всі інші елементи:

$$a_i = F(i, a_{i-1}, \dots, a_0) \text{ за всіх } i \geq k.$$

Останню рівність називають **рекурентним співвідношенням**. Кожне рекурентне співвідношення разом із початковими умовами визначає певну послідовність.

Приклади

1. Рекурентне співвідношення $a_n = a_{n-1} + d$, $n \geq 1$, з початковими умовами $a_0 = a$ задає арифметичну прогресію з початковим елементом a та кроком d . Співвідношення $a_n = q \cdot a_{n-1}$, $n \geq 1$, та

умови $a_0 = a$ визначають геометричну прогресію з початковим елементом a та коефіцієнтом q .

2. Рекурентне співвідношення $S_n = S_{n-1} + \sin(n)$, $n \geq 1$, з початковими умовами $S_0 = 0$ задає суму $\sum_{k=1}^n \sin(k)$.

3. Рекурентне співвідношення $F_n = F_{n-1} + F_{n-2}$, $n \geq 2$, з початковими умовами $F_0 = 0$, $F_1 = 1$ визначає рекурентну послідовність, що має назву **послідовність Фібоначчі**. Вона має такий початок: 0, 1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, ◀

6.3.2. Програмування циклічних обчислень за рекурентними співвідношеннями

За допомогою рекурентних співвідношень можна розв'язати чимало задач. Головне – знайти рекурентне співвідношення й початкові умови. Далі безпосередньо за ними неважко запрограмувати циклічні обчислення.

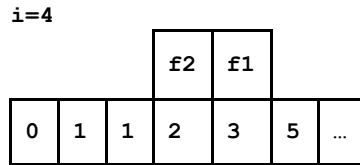
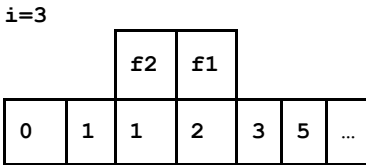
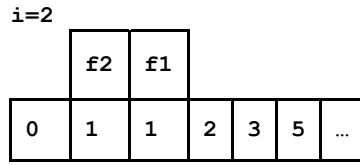
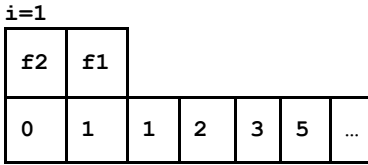
Приклад. За цілим числом $n \geq 0$ знайти число Фібоначчі F_n .

Для розв'язання цієї задачі запрограмуємо обчислення за рекурентним співвідношенням $F_n = F_{n-1} + F_{n-2}$, $n \geq 2$, і початковими умовами $F_0 = 0$, $F_1 = 1$.

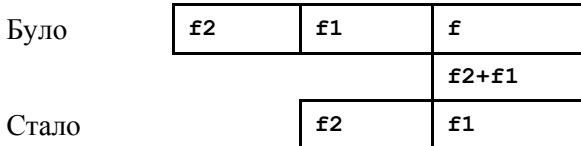
Якщо $n = 0$, то результатом є 0; якщо $n = 1$, то результатом є 1. За $n \geq 2$ будемо обчислювати елементи послідовності один за одним, доки не отримаємо числа із заданим номером. За F_0 та F_1 обчислимо F_2 , за F_1 та F_2 – F_3 і т. д. При цьому, щоб обчислити наступний елемент, потрібно знати два останні елементи, що йому передують. Щоб вчасно зупинитися, потрібно також зберігати й щоразу збільшувати номер елемента, обчисленого останнім.

Зверніть увагу: щоб знайти n -й елемент послідовності, заданої рекурентним співвідношенням, необхідно послідовно обчислювати 1-й, 2-й, ..., n -й елементи.

Отже, виділимо поняття: *передостаннє число*, *останнє й наступне*, а також *номер* числа, обчисленого останнім. Зобразимо їх змінними $\#2$, $\#1$, $\#$ та i , відповідно. Змінні $\#2$, $\#1$ можна уявити як віконця, що пересуваються послідовністю Фібоначчі.



Отже, зі збільшенням i віконце пересувається на одну позицію праворуч. Для цього обчислюється наступний елемент і зберігається в змінній f , значення $f1$ стає значенням $f2$, а f – значенням $f1$.



Реалізуємо наведені міркування у функції.

```
int fibo(int n) {
//pre: n>=0, інакше повертаємо -1
int f2=0, f1=1, f;
if (n<0) return -1;
if (n==0) return f2;
if (n==1) return f1;
int i;
for (i=1; i<n;i++) {
    f=f1+f2;
    f2=f1; f1=f;    //зсув віконця
}
return f;
}
```

Увага! Під час зсуву віконця першою нове значення має отримувати його "найстаріша" змінна, тобто спочатку $f2$, а потім $f1$. Присвоювання $f1=f$; $f2=f1$; були б дуже грубою помилкою.

Для перевірки цієї функції потрібно, наприклад, у головній функції програми задати аргументи в її виклику -1, 0, 1, 2 та деякі інші так, щоб було перевірено обробку некоректних параметрів, обчислення початкових елементів, одно- й багаторазове виконання тіла циклу.

Зауважимо: послідовність чисел Фібоначчі зростає доволі швидко, наприклад, 50-те число не вміщається в типі `int`. ◀

У наведеному прикладі в інструкції циклу із заголовком `for(i=1; i<n; i++)` змінна `i` використовується тільки в тілі циклу. Мова C++ дозволяє такі змінні *оголошувати в початковій дії циклу for*. Це оголошення буде діяти до кінця тіла циклу. Відповідний фрагмент коду такий:

```
for (int i=1; i<n; i++) {  
    f=f1+f2;  
    f2=f1; f1=f; //зсув віконця  
} //оголошення імені i вже не діє
```

Рекурентні співвідношення використовують у програмуванні обчислень, пов'язаних із послідовностями. Співвідношення дозволяють формально виразити залежності між величинами, які обчислюються послідовно, а на основі цих виразів легко запрограмувати цикл. Для розв'язання задачі треба:

- а) зрозуміти, що величини утворюють послідовність;
- б) записати відповідне рекурентне співвідношення;
- в) визначити перші члени послідовності, що обчислюються без співвідношення (за початковими умовами);
- г) сформулювати умову продовження, за якої застосовується співвідношення.

Після цього згадані вище дії й порядок їх розташування в алгоритмі стають очевидними.

Вправи

- 6.13. Яким буде значення виразу `fib(5)`, якщо зсув віконця записати в іншій послідовності, тобто як `f1=f; f2=f1; ?`
- 6.14. Написати функцію, що за цілим $n \geq 0$ повертає n -й елемент послідовності, заданої рекурентним співвідношенням $a_n = 3a_{n-1} - a_{n-2}$, $n \geq 3$, $a_1 = 3$, $a_2 = -2$.

- 6.15. Написати функцію, що за заданим цілим числом n знаходить найменше число Фібоначчі, яке більше n . (Вказівка: обчислення елементів послідовності Фібоначчі має закінчитися, коли останній обчислений елемент буде більше n .)
- 6.16. Визначити найбільше число Фібоначчі в межах типу `int` та його номер.

6.3.3. Приклади застосування співвідношень

1. За натуральним n обчислити значення виразу $\sqrt{2 + \sqrt{2 + \dots + \sqrt{2}}}$ (n знаків кореня).

Зауважимо: результат можна обчислити як n -й елемент послідовності $\sqrt{2}$, $\sqrt{2 + \sqrt{2}}$, $\sqrt{2 + \sqrt{2 + \sqrt{2}}}$, Нехай $a_n = \sqrt{2 + \sqrt{2 + \dots + \sqrt{2}}}$ (n знаків кореня).

Щоб розв'язати цю задачу, знайдемо для послідовності (a_n) рекурентне співвідношення й початкові умови. На кожному кроці до попереднього результату додається 2 й береться квадратний корінь із цієї суми, отже, $a_n = \sqrt{2 + a_{n-1}}$ (це наше рекурентне співвідношення). Зазначимо, що $a_1 = \sqrt{2} = \sqrt{2 + 0}$. Тому для систематичності покладемо $a_0 = 0$ (це наші початкові умови). Отже, щоб обчислити a_n , достатньо, починаючи з a_0 , n разів виконати обчислення за рекурентним співвідношенням. Відповідні інструкції дуже прості:

```
double res;
for(res=0, int i=0; i<n; i++){
    res=sqrt(2+res);
}
```

2. Формула **бінома Ньютона** $(a + b)^n = \sum_{k=0}^n C_n^k a^k b^{n-k}$ –

одна з найвідоміших у математиці. Коефіцієнти $C_n^k = \frac{n!}{k!(n-k)!}$

називаються **біномними**. Обчислимо біномний коефіцієнт за заданими n і k .

Можна написати функцію для обчислення факторіалів і тричі її викликати, але це дуже нераціонально. По-перше, одні й ті самі значення, що виникають у процесі обчислення факторіала, обчислюються тричі. По-друге, функція $m!$ за збільшення m зростає дуже швидко, тому існує чимало значень n і k , за яких значення C_n^k можна зобразити в цілих типах, а $n!$ і $k!$ – ні.

За умови $k \geq 1$ перетворимо формулу біноміального коефіцієнта

$$\begin{aligned} C_n^k &= \frac{n!}{k!(n-k)!} = \frac{n!(n-k+1)}{k(k-1)!(n-k)!(n-k+1)} = \\ &= \frac{n!}{(k-1)!(n-k+1)!} \cdot \frac{n-k+1}{k} = C_n^{k-1} \cdot \frac{n-k+1}{k}. \end{aligned}$$

Маємо рекурентне співвідношення для послідовності $C_n^0, C_n^1, \dots, C_n^n$ біномних коефіцієнтів

$$C_n^k = C_n^{k-1} \cdot \frac{n-k+1}{k}.$$

Початкові умови $C_n^0 = 1$.

Усі елементи послідовності цілі, тому обчислення можна задати так:

```
int i, d;
for (d=1, i=1; i<=k; i++)
    d=d*(n-i+1)/i;
```

Урахувавши тотожність $C_n^k = C_n^{n-k}$, кількість повторень циклу за $k \leq n/2$ можна зробити рівною k , інакше – $n-k$. Пригадаємо також, що $C_n^k = 0$ за $k > n$, $k < 0$ або $n < 0$. Оформимо обчислення у вигляді функції з цілими параметрами n і k , яка повертає значення типу `int`.

```
int Cnk(int n, int k)
{
    if (k>n || k<0 || n<0) return 0;
    int d, i;
    if (k>n/2) k=n-k; //C(n,k)=C(n,n-k)
    for(d=1, i=1; i<=k; i++)
        d=d*(n-i+1)/i;
    return d;
}
```

Для перевірки, чи правильно запрограмовано обчислення, треба задати три пари значень n і k , за яких результатом має бути 0, а також пари, за яких цикл не виконується жодного разу, виконується один і кілька разів. Особливої уваги потребують випадки, коли $k=n/2$ та $k=n/2+1$, оскільки за цих значень k при фіксованому n біномні коефіцієнти максимальні. Варто також дослідити граничні пари значень n і k , за яких правильний результат вміщається в типі `int`.

3. Античні греки вміли приблизно обчислювати \sqrt{a} , де $a > 0$, за допомогою рекурентної послідовності чисел, яка збігається до \sqrt{a} . За алгоритмом Герона послідовність утворюється шляхом застосування рекурентного співвідношення $x_n = (x_{n-1} + a/x_{n-1})/2$, починаючи з будь-якого додатного x_1 , наприклад, з $x_1 = (a + 1)/2$.

Однією з властивостей послідовності є те, що $|x_n - \sqrt{a}| < |x_n - x_{n-1}|$ за $n > 1$. Це дозволяє за умову продовження взяти $|x_n - x_{n-1}| > d$ за деякого $d > 0$. У цій умові вказано два сусідні члени, тому потрібні дві змінні, що повинні мати різні значення перед кожною перевіркою умови продовження. Щоб забезпечити це, треба перед циклом і в його тілі спочатку запам'ятати останнє обчислене значення, а потім обчислити нове та зберегти в іншій змінній. Номери членів послідовності нас не цікавлять, тому алгоритм має вигляд

```
double mySqrt(double a)
{ x=(a+1)/2;      // x - останнє значення
  y=0.5*(x+a/x); // y - нове значення
  double d=1e-6; // d - можлива похибка
  while (fabs(x-y)>d)
    { x=y; y=0.5*(x+a/x); }
  // |x-y|<=d, тому й |y-sqrt(a)|<d
  return y;
}
```

Вправи

6.17. Написати функцію, що за заданим n обчислює значення

виразу $\sqrt{3 + \sqrt{6 + \dots + \sqrt{3(n-1) + \sqrt{3n}}}}$ (n коренів).

- 6.18. Написати функцію, яка за заданим n визначає число, що утворюється оберненням десяткового запису n . Наприклад, оберненням 123 є 321, 340 – 43 (незначущі нулі відкидаються).
- 6.19. Не користуючися функцією обчислення біномного коефіцієнта та вкладеними циклами, запрограмувати виведення послідовності:
- а) $C_n^0, C_n^1, \dots, C_n^n$; б) $C_{n+0}^n, C_{n+1}^n, \dots, C_{n+n}^n$;
 в) $C_{n+k}^k, C_{n+k+1}^{k+1}, \dots, C_{n+k+n}^{k+n}$.
- 6.20. Написати функцію, що за цілими n і m повертає кількість цілих невід'ємних чисел, які менше 10^n і мають суму цифр m .
- 6.21. Написати функцію обчислення \sqrt{a} , де $a \geq 0$, за алгоритмом Герона та умовою продовження, яка відповідає нерівності $|x_n^2 - a| > d$.
- 6.22. Послідовність (x_n) , задана співвідношеннями
 $x_1 = (a+m-1)/m, x_i = ((m-1)x_{i-1} + a/x_{i-1}^{m-1})/m$ за $i > 1$,
 збігається до $a^{1/m}$. Запрограмувати обчислення $a^{1/m}$ за довільного додатного дійсного a . За потрібне число беремо перше x_n , для якого $|x_n - x_{n-1}| < \varepsilon$ (ε – додатна константа).

6.3.4. Системи рекурентних співвідношень

Розглянемо задачу наближеного обчислення нескінченної суми

$$S(x) = x - \frac{x^3}{3!} + \frac{x^5}{5!} - \dots + \frac{(-1)^{k-1} x^{2k-1}}{(2k-1)!} + \dots$$

Відомо, що послідовність часткових сум (S_n) , де

$$S_n = x - \frac{x^3}{3!} + \frac{x^5}{5!} - \dots + \frac{(-1)^{n-1} x^{2n-1}}{(2n-1)!} = \sum_{k=1}^n \frac{(-1)^{k-1} x^{2k-1}}{(2k-1)!},$$

за $-1 < x < 1$ достатньо швидко збігається до $S(x) = \sin x$, тобто функцію $\sin x$ на інтервалі $x \in (-1; 1)$ можна зобразити сумою

степеневого ряду $\sin x = \sum_{k=1}^{\infty} \frac{(-1)^{k-1} x^{2k-1}}{(2k-1)!}$. Значення $\sin x$ за

$x \in (-1; 1)$ можна обчислити наближено як перше S_n , за якого

$|a_n| = |S_n - S_{n-1}| < \varepsilon$ (ε – деяка додатна константа). Це ε назвемо точністю обчислення.

Нехай $a_k = \frac{(-1)^{k-1} x^{2k-1}}{(2k-1)!}$. Тоді $S_k = a_1 + \dots + a_k$, послідовність сум

(S_k) задовольняє співвідношення $S_k = S_{k-1} + a_k$ за $k > 0$, а $S_0 = 0$.

У першому наближенні алгоритм обчислень має вигляд (ім'ям `eps` позначено ε)

```

a=x; s=0; k=1;
while (fabs(a)>=eps)
{ s+=a; // додавання ak
  k++; // наступний номер
  обчислити a=ak;
}
s+=a;
// |a| < eps, тому |s-sin(x)| < eps

```

Формула наступного члена ряду a_k проста, але, якщо застосувати її безпосередньо, то для кожного члена ряду доведеться обчислювати степінь і факторіал. Проте послідовність доданків теж неважко описати рекурентно: $a_1 = x$ та

$a_k = a_{k-1} \frac{-x^2}{(2k-2)(2k-1)}$ за $i > 1$. Звідси, щоб отримати наступне

значення a_k , треба лише попереднє a_{k-1} помножити на $-x^2$ і поділити на $(2k-1)(2k-2)$.

Отже, обчислювані величини можна описати системою рекурентних співвідношень

$a_1 = x$ та $a_k = a_{k-1} \frac{-x^2}{(2k-2)(2k-1)}$ за $k > 1$,

$S_0 = 0$, $S_k = S_{k-1} + a_k$ за $k > 0$.

За цієї системи можна уточнити тіло циклу:

```

s+=a; // спочатку додаємо останній доданок
k++; // потім переходимо до наступного
a*=(-x*x)/((2*k-2)*(2*k-1));

```

Поліпшимо наведений алгоритм. Зауважимо: щоразу відбувається множення на $-x*x$, але x у циклі не змінюється! Тому можна перед циклом запам'ятати $-x*x$ у допоміжній змінній: $x2 = -x*x$. Так само на кожній ітерації двічі обчислюється ви-

раз $2 \cdot k$. Уведемо поняття "подвоєний номер доданка - 1" і в цьому значенні вживатимемо змінну k , перед циклом присвоївши їй 1. Отже, оптимізуємо цикл:

```
s+=a; // спочатку додаємо останній доданок
k+=2; // подвоєний номер збільшується на 2
a*=x2/(k*(k-1));
```

Якщо в циклі обчислюється деякий вираз із незмінним значенням, то краще присвоїти його допоміжній змінній перед циклом і використовувати її в циклі.

Оформимо алгоритм обчислень як функцію з параметром x ($x \leq 1$). Точність $\text{eps} = 10^{-6}$ задамо перед функцією як константу.

```
#define eps 1e-6
```

Імена змінних відповідають уже введеним позначенням.

```
double sum(double x)
{ // обчислення функції sin(x) з точністю eps
  double a=x, // x - перший доданок
        s=0, // спочатку доданків немає
        x2=-x*x; // мінус квадрат аргументу
  int k=1; // подвоєний номер доданка - 1
  while (fabs(a) >= eps)
  { // точність не досягнуто
    s+=a;
    k+=2;
    a*=x2/(k*(k-1));
  }
  // |a| < eps - точність досягнуто
  return s+=a; // останній доданок теж додаємо
}
```

Для перевірки функції треба забезпечити, щоб в її викликах були аргументи 0, значення, близькі до 1 та -1, а також проміжні значення, наприклад 0.5, -0.5.

Додатково зауважимо: якщо значення x велике за модулем, то вказана в умові сума збігається повільно, і за великої кількості ітерацій навіть виникають числа, які не можна зобразити в типі `double`. Проте на відрізку $[-\pi; \pi]$ обчислення безпечні, а за зовні цього відрізка слід скористатися тим, що $\sin(x+2k\pi) = \sin x$ за будь-якого цілого k .

Вправи

- 6.23. Написати функцію з цілим параметром n , що повертає значення a_n , обчислене за системою рекурентних співвідношень $a_1 = 1$, $b_1 = 1$, $a_k = b_{k-1} \cdot a_{k-1} + 2 \cdot a_{k-1}$, $b_k = a_{k-1} \% b_{k-1} + 2 \cdot a_{k-1}$ за $k > 1$.
- 6.24. Написати функцію, що за заданим n обчислює значення виразу $\sum_{i=1}^n \frac{\sum_{j=1}^i \cos j}{\sum_{j=1}^i \sin j}$. Тригонометричні функції для кожного аргументу мають обчислюватися тільки по одному разу.
- 6.25. Обчислити $\sum_{k=1}^n (x^k / k!)$, де $-1 < x < 1$, $k! = 1 \cdot 3 \cdot \dots \cdot k$ за непарного k , $k! = 2 \cdot 4 \cdot \dots \cdot k$ за парного k .

Контрольні запитання

- 6.1. Описати загальний вигляд і порядок виконання інструкції циклу з передумовою.
- 6.2. Описати загальний вигляд і порядок виконання інструкції циклу з післяумовою.
- 6.3. За яких обставин тіло циклу з передумовою не виконується жодного разу?
- 6.4. Якими можуть бути причини зациклювання програми?
- 6.5. У чому полягає структурність інструкцій? Які інструкції її можуть порушити?
- 6.6. Описати загальний вигляд і порядок виконання інструкції циклу `for`.
- 6.7. Скільки разів обчислюється початковий вираз за виконання циклу `for`?
- 6.8. Чи будь-який циклічний процес можна запрограмувати, з різних форм циклів використовуючи тільки одну?
- 6.9. Назвіть головні відмінності між префіксними й постфіксними операціями збільшення (зменшення).
- 6.10. Наведіть приклад співвідношення, що не є рекурентним.

Задачі

6.1. Протабулювати (див. вправи 6.8, 6.10 до п. 6.1) функції $f(x)$, $S(x)$ та $S(x) - f(x)$ на відрізку $[a; b]$ з кроком h , де $a_0 < a$, $b < b_0$ та:

а) $a_0 = -0.9$, $b_0 = 0.9$, $f(x) = \arctg x$, $S(x) = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{(-1)^n x^{2n+1}}{2n+1}$;

б) $a_0 = -0.9$, $b_0 = 0.9$, $f(x) = \operatorname{ch} x$, $S(x) = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{x^{2n}}{(2n)!}$;

в) $a_0 = -0.9$, $b_0 = 0.9$, $f(x) = \operatorname{sh} x$, $S(x) = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{x^{2n+1}}{(2n+1)!}$;

г) $a_0 = -0.9$, $b_0 = 0.9$, $f(x) = m!/(1-x)^{m+1}$,

$$S(x) = \sum_{n=0}^{+\infty} \frac{(n+m)!}{n!} x^n ;$$

д) $a_0 = -0.9$, $b_0 = 0.9$, $f(x) = 2x/(1-x)^3$,

$$S(x) = \sum_{n=1}^{\infty} n(n+1)x^n ;$$

е) $a_0 = -\pi/5$, $b_0 = \pi/5$, $f(x) = \cos x$,

$$S(x) = \sum_{n=0}^{\infty} (-1)^n x^{2n} / (2n)! ;$$

є) $a_0 = -1$, $b_0 = 1$, $f(x) = 2(\arcsin(x/2))^2$,

$$S(x) = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{(n!)^2}{(2n+2)!} x^{2n+2} ;$$

ж) $a_0 = -1/3$, $b_0 = 1/3$, $f(x) = (\arcsin(2x))/2$,

$$S(x) = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{(2n)!}{(n!)^2 (2n+1)} x^{2n+1} ;$$

з) $a_0 = 1/10$, $b_0 = 1$, $f(x) = \ln x$,

$$S(x) = \sum_{n=0}^{\infty} (-1)^{n-1} (x-1)^n / n ;$$

$$\text{и) } a_0 = -1/5, b_0 = 1/5, f(x) = (1 - 4x)^{-\frac{3}{2}},$$

$$S(x) = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{(2n+1)!}{(n!)^2} x^n ;$$

$$\text{i) } a_0 = -1/5, b_0 = 1/5, f(x) = -(1 - 4x)^{1/2},$$

$$S(x) = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{(2n)!}{(n!)^2 (2n-1)} x^n ;$$

$$\text{ii) } a_0 = -1/5, b_0 = 1/5, f(x) = (1 - 4x)^{1/2},$$

$$S(x) = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{(2n)!}{(n!)^2} x^n .$$

Під час обчислень як значення $S(x)$ узяти першу часткову суму S_n , за якої $|S_n - S_{n-1}| < \varepsilon$. Значення a, b, h та ε задає користувач.

РОЗДІЛ 7

РЕКУРСІЯ

Одним зі способів опису об'єктів є рекурсія. Рекурсивними можуть бути правила, що описують структуру виразів деякої мови, означення математичних функцій, алгоритми тощо. Рекурсія є одним із фундаментальних понять програмування й математики. Завдяки їй різноманітним об'єктам можна дати зрозумілий і компактний опис.

У цьому розділі розглянуто рекурсивні функції мови C++. Проте спочатку, щоб краще розуміти їх виконання, розглянемо, як узагалі виконуються виклики функцій.

7.1. Виконання виклику функції

7.1.1. Пам'ять виклику функції

Сукупність змінних, що утворюються під час виклику функції (підпрограми), має назву **пам'ять виклику функції**, або, не зовсім точно, – **локальна пам'ять функції**. Змінні в цій пам'яті називаються **локальними** й відповідають **параметрам та іменам змінних**, означеним у тілі функції.

Локальна пам'ять функції містить ще один елемент – посилання на місце, з якого має виконуватися програма після закінчення виклику. Наприклад, головна функція на с. 99, що містить три виклики функції `swap`, після цих викликів продовжується трьома різними інструкціями. Місце продовження називається

точкою повернення з функції, а посилання на неї зберігається під час виконання виклику функції.

7.1.2. Огляд процесу виконання виклику

1. Виділяється пам'ять для точки повернення й параметрів функції. Посилання на точку повернення з функції запам'ятовується.

2. Обчислюються значення аргументів для параметрів-значень, посилання на пам'ять аргументів для параметрів-посилань. Відбувається підстановка аргументів.

3. Виділяється пам'ять, відповідна до локальних імен змінних (окрім локальних статичних змінних (див. підрозд. 8.2)).

4. Виконуються інструкції тіла функції до інструкції повернення.

5. Якщо підпрограма не є `void`-функцією, то значення, що повертається з її виклику, копіюється у пам'ять функції, яка містила виклик.

6. Функція, що містила виклик, продовжується з точки повернення.

Змінні в локальній пам'яті функції не відповідають іменам у функції, що містила виклик, тобто ця пам'ять **недоступна** після того, як виклик закінчено. Вона **вважається звільненою**; її можна використовувати для наступного виклику цієї або іншої функції.

Відбувається *логічне звільнення*, тобто зміст локальної пам'яті не змінюється, але стає недоступним.

7.1.3. Автоматична пам'ять, або програмний стек

Ділянки пам'яті викликів функцій утворюються та звільняються в спеціальній області пам'яті процесу виконання програми – **автоматичній пам'яті**. Називається вона так тому, що за виконання викликів функцій пам'ять виділяється та звільняється без явних вказівок у програмі, написаній мовою високого рівня, тобто автоматично.

Під час виконання викликів функцій ділянки автоматичної пам'яті виділяються та звільнюються за принципом "останньою зайнято – першою звільнено". Якщо складати аркуші паперу в стос і брати їх тільки згори, то аркуш, що потрапив до стосу останнім, забирають першим. Англійською стос називається *stack* (стек), а кладуть і беруть аркуші за принципом "*Last In – First Out*" (LIFO), тобто "останнім прийшов – першим пішов". Тому автоматичну пам'ять програми також називають **програмним стеком**.

Аналогічно набій, заштовхнутий у магазин автомата останнім, вилітає першим, а заштовхнутий першим (він на дні магазину) вилітає останнім. Можна вистрілити набій з магазину й на його місце додати новий. Так само, коли послідовно виконуються два виклики функцій у тілі функції, то для другого виклику виділяється пам'ять, звільнена після першого.

Приклад. Розглянемо імітування такої програми:

```
#include <iostream>
using namespace std;
int f(int x)
{ return ++x; }
int g(int& x)
{ return x/=2; }
int main(){
    int a=12;
    cout << f(g(a)) << ' ';
    cout << a << endl;
    system("pause"); return 0;
}
prog015.cpp
```

Імітуючи програму, до імен змінних, оголошених у функціях, приписуємо імена цих функцій, наприклад `main.a` або `f.x`. Ім'я параметра-посилання та ім'я змінної, що є відповідним аргументом у виклику, позначають одну й ту саму змінну. Через `f.x` та `g.r` позначимо значення, що повертаються з функцій.

Що виконується	Змінні всіх функцій	
	<code>main.a</code>	
<code>int a=12</code>	12	
початок <code>out<<f(g(a))</code>	12	
виклик <code>f(g(a))</code>	12	<code>f.x</code>
початок <code>f.x=g(a)</code>	12	?
виклик <code>g(a)</code>	<code>g.x</code>	?
<code>g.x/=2</code>	6	?
<code>g.r=g.x</code>	6	?
повернення з <code>g</code>	6	?
закінчення <code>f.x=g(a)</code>	6	6
<code>++f.x</code>	6	7
<code>f.r=f.x</code>	6	7
повернення з <code>f</code>	6	7
виведення <code>f(g(a)) : 7</code>	6	
виведення <code>a: 6</code>	6	

`g.r=6`

`f.r=7`

Виконання виклику `f(g(a))` починається з обчислення виразу `g(a)` – аргументу для параметра `f.x`, тому починається виклик функції `g` з аргументом `a`. Цей аргумент підставляється за посиланням, тому імена `g.x` і `main.a` позначають одну й ту саму змінну. З виклику функції `g` повертається `6` і присвоюється параметру `f.x`. Пам'ять функції `g` звільняється. Тільки тепер виконуються інструкції функції `f`. Після їх закінчення в головну функцію повертається значення `7`. Пам'ять виклику функції `f` звільняється. У головній функції виводиться значення `7`, отримане з виклику, а потім – значення змінної `main.a`. ◀

7.2. Ознайомлення з рекурсією

7.2.1. Поняття та приклади рекурсії

Означення називається **рекурсивним**, якщо воно задає елементи певної множини за допомогою інших елементів цієї самої множини. Об'єкт, заданий рекурсивним

означенням, також називається **рекурсивним**, а використання таких означень – **рекурсією**.

Приклади

1. Значення функції "факторіал" можна задати початковим елементом $0! = 1$ і рекурентним співвідношенням $n! = n \cdot (n-1)!$. Усі елементи цієї множини, крім першого, означаються рекурсивно. Узагалі, будь-яке рекурентне співвідношення разом із початковими умовами є прикладом рекурсивного означення.

2. Арифметичні вирази з константами, знаком операції $+$ і дужками опишемо так:

- а) константа є арифметичним виразом;
- б) якщо E та F – арифметичні вирази, то $(E)+(F)$ – також вираз;
- в) інших арифметичних виразів, крім утворених за пп. а) та б), не існує.

Описаними виразами є, наприклад, 1, 2, $(1)+(2)$, $((1)+(2))+(1)$.

3. Інструкції мови C++, що задають розгалуження й цикли, самі містять інструкції. Отже, представники поняття "інструкція" є рекурсивними. ◀

Рекурсивне означення повинно не мати "зачарованого кола", коли в означенні об'єкта використовується він сам або інші об'єкти, задані за його допомогою.

Приклад. Змінимо означення функції "факторіал": $n! = n \cdot (n-1)!$ за $n > 0$, $0! = 1!$. Значення функції від 1 виражається через її ж значення від 0, яке, у свою чергу, – через значення від 1. За цим "означенням" не можна дізнатися, яким числом є $1!$. ◀

7.2.2. Приклади рекурсивних функцій

Функції, що містять виклики самих себе, як і самі ці виклики, називаються **рекурсивними**. Виклик рекурсивної функції виконується так само, як і виклик будь-якої функції.

Приклади

1. На клавіатурі набираються цілі числа, не рівні нулю. Поява 0 означає кінець уведення. Задача: прочитати числа й видати їх у зворотному порядку (кінцевий 0 не виводити).

Перше число треба вивести останнім, друге – передостаннім і т. д. Отже, для обробки входу потрібно прочитати перше число

і, якщо це не 0, то *в такий самий спосіб* обробити решту входу й потім вивести перше число. Якщо прочитано 0, то обробку вхідних даних закінчено. Ці дії описує рекурсивна функція `outReverse`.

```
#include <iostream>
using namespace std;
void outReverse()
{ int n;
  cin >> n;
  if (n==0) return; // уведено 0 - повернення
  outReverse();    // уведено не 0 - заглиблення
  // після повернення з рекурсивного виклику
  cout << n << " ";
  return;
}
int main() {
  cout << "Enter integers, the last should be 0\n";
  outReverse();
  cout<<endl;
  system("pause"); return 0;
}
prog016.cpp
```

Уведене число записується в *локальну* змінну `n` функції; кожен виклик додає до програмного стека новий екземпляр `n`. Після введення 0 виклики закінчуються в порядку, зворотному до того, в якому починалися. Звідси й значення локальних змінних `n` виводяться у зворотному порядку. У головній функції потрібен лише виклик функції `outReverse`.

2. Прочитати невід'ємне число n типу `int` (як звичайне десяткове) та основу системи числення p , $2 \leq p < 37$. Вивести p -ковий запис числа. Якщо $p > 10$, то для зображення чисел 10, 11, 12, ..., скористатися "цифрами" **A, B, C, ...**

Значення молодшої цифри в p -ковому записі числа є остачею від ділення числа на p . Далі, узявши замість числа частку від його ділення на p , *так само* отримаємо значення наступної цифри. Так можна діяти, доки не залишиться число менше p . Проте цифру, *отриману першою*, треба *вивести останньою*, тому запам'ятаємо значення молодшої цифри, далі рекурсивно виведемо старші цифри, а потім – молодшу цифру.

Головна функція вводить два числа – число n та основу системи числення p , за їх коректності викликає функцію `outNP` виведення p -кових цифр числа n , інакше повідомляє про помилку.

У функції виведення цифр `outNP(n, p)` заглиблюємося в рекурсію, якщо $n \geq p$ (число n має не менше двох p -кових цифр), і виводимо останню цифру. Можливим значенням цифр від 0 до 35 відповідають цифри – символи від '0' до '9' та від 'A' до 'Z'. Для перетворення цифри на її символічне зображення використовується допоміжна функція `digit`.

```
#include <iostream>
using namespace std;
char digit(int v) // цифра за значенням v
//pre: 0<=v<=35
{ if(v<10) return char(int('0')+v);
  else return char(int('A')+v-10);
}
void outNP(int n, int p)
// виведення p-кових цифр числа n
//pre: n>=0 && p>=2
{ if(n>=p) outNP(n/p, p); // заглиблення
  cout << digit(n%p); // виводиться остання цифра
  return;
}
int main() {
  int n, p;
  cout << "Enter one nonnegative integer and\n" <<
    " one integer between 2 and 36 >";
  cin >> n >> p;
  if (n>=0 && 2<=p && p<=36) outNP(n,p);
  else cout<<"You enter wrong numbers";
  cout<<endl; system("pause"); return 0;
}
prog017.cpp
```

Для перевірки програми задайте число 2147483647 (найбільше число типу `int`) та основи 2, 8, 16, 32. Відповідними результатами мають бути 11...1 (31 "1"), 17777777777, 7FFFFFFF, 1vvvvvv. Перевірте також кілька чисел із максимальною основою 36, наприклад 35, 71 та 1295 (результатами мають бути z, 1z та zz). Також слід перевірити некоректні числа й основи системи числення. ◀

З кожним рекурсивним викликом зайнята частина програмного стека збільшується, а із закінченням виклику – зменшується. Розмір стека обмежений, тому можлива ситуація (особливо за виконання рекурсивних функцій), коли пам'яті в стеку забракне й програма завершиться аварійно.

У рекурсивній функції обов'язково має бути *умова*, за істинності якої відбувається повернення з виклику (див. приклади вище). Ця умова визначає *дно рекурсії*, яке під час виконання функції *обов'язково має досягатися*, інакше виклики призведуть до переповнення програмного стека або інших непередбачуваних наслідків.

Приклади

1. Для функції `outNP` із попередньої програми кожен виклик зменшує значення параметра `n`, тому дно рекурсії в ній досягається.

2. Розглянемо функцію з *невдалою умовою* повернення з рекурсії.

```
void badFunc(int x)
{ if(x==2) {cout << x; return;} // повертаємося
  badFunc(x-2);                // заглиблюємося
}
```

За виконання виклику `badFunc(6)` відбуваються рекурсивні виклики з аргументами 4 та 2. За `x==2` заглиблення в рекурсію немає, тому виводиться 2, а потім послідовно закінчуються виклики з аргументами 2, 4 та 6. Проте виклик `badFunc(5)` приведе до рекурсивних викликів з аргументами 3, 1, -1, -3, ..., в яких умова повернення `x==2` ніколи не стане істинною, тому виконання рекурсивних викликів *переповнить програмний стек*. ◀

У цьому розділі розглядається тільки *пряма рекурсія*, коли функція містить виклики самої себе. У програмуванні також використовується *непряма рекурсія*, коли функції містять взаємні виклики.

Вправа 7.1. Що буде виведено на екран, якщо під час виконання програми ввести а) 10; б) 7; в) 5?

```
#include <iostream>
using namespace std;
void func (int n){
    if (n>7) func(n-1);
    cout<<n<<" ";
    return;
}
int main()
{ int n;
  cout <<"Enter one integer\n"; cin >> n;
  func(n);
  cout<<endl; system("pause");return 0;
}
```

7.3. "Підводні камені" рекурсії

7.3.1. Ханойські вежі

На дошці – три стрижні: 1, 2, 3. На першому розміщено вежу з n дисків; нижній диск має найбільший діаметр, а діаметр кожного наступного менший за діаметр попереднього. За один хід із будь-якого стрижня можна взяти верхній диск і перемістити на інший стрижень, але дозволено класти диск лише на дошку або на диск більшого діаметра. Треба перемістити всю вежу зі стрижня 1 на стрижень 3.

Ця гра називається "Ханойські вежі". За легендою цю гру почали понад тисячу років тому ченці в одному монастирі поблизу Ханоя у В'єтнамі. У ченців було $n = 64$ диски. Коли вони закінчать гру, настане кінець Усесвіту. Розв'язком цієї гри-задачі є послідовність перенесень дисків. Напишемо програму виведення позначень цих перенесень.

Щоб перенести вежу з n дисків зі стрижня 1 на стрижень 3, необхідно перенести вежу з $n-1$ диска на стрижень 2, потім перенести нижній диск на стрижень 3, потім – вежу з 2 на 3. При перенесенні вежі з 1 на 2 допоміжним буде стрижень 3, а при перенесенні з 2 на 3 – 1, причому жодна інша послідовність дій неможлива. Отже, розв'язання задачі для вежі висотою n описано за допомогою розв'язання для вежі висотою $n-1$, тобто *рекурсивно*.

Нехай `diskMove(a,b)` позначає перенесення одного диска зі стрижня a на стрижень b , а `tower(h,a,b,c)` – перенесення вежі висотою h з a на b з використанням стрижня c як допоміжного. За $h > 1$ виконання `tower(h,a,b,c)` буде таким:

```
tower(h-1,a,c,b);  
diskMove(a,b);  
tower(h-1,c,b,a)
```

За $h = 1$ переносять тільки один диск, тобто виконують `diskMove(a,b)`. Отже, очевидною є така програма:

```
#include <iostream>  
using namespace std;  
void diskMove(int diskFrom, int diskTo)  
{ cout << diskFrom << "-->" << diskTo << ' ';  
  return;  
}
```

```

void tower(int height, int from,int to, int via)
//height - висота, from - з, to - на, via - через
{ if (height==1) diskMove (from,to);
  else
  { tower(height-1,from,via,to);
    diskMove (from,to);
    tower(height-1,via,to,from);
  }
}
int main()
{ int n;
  cout << "Hanoi towers\n";
  cout << "Enter a number of disks>";
  cin >> n; if (n<1) n=1;
  tower(n,1,3,2);
  cout<<endl;
  system("pause");return 0;
}
prog018.cpp

```

Визначимо кількість перенесень дисків у вигляді функції $s(n)$, де n – висота вежі. Очевидно, що $s(1) = 1$ і $s(n) = 2 \cdot s(n-1) + 1$. Як бачимо, $s(2) = 3$, $s(3) = 7$, $s(4) = 15$ тощо. Кожне наступне значення подвоюється з додаванням 1, тому неважко переконатися, що $s(n) = 2^n - 1$. Значення $s(64)$ приблизно дорівнює 10^{19} . Якщо припустити, що ченці переносять один диск щосекунди, то для перенесення такої вежі потрібно більше 10^{12} років!

Рекурсивна функція без жодного циклу може легко приховати величезні обсяги обчислень. Як і будь-який потужний засіб, рекурсія вимагає обережного використання.

7.3.2. Глибина рекурсії й загальна кількість рекурсивних викликів

З рекурсивними функціями пов'язано два важливих поняття – глибина рекурсії й загальна кількість викликів, породжених викликом рекурсивної підпрограми. Будемо відрізняти глибину рекурсії, на якій перебуває виклик, і глибину рекурсії, породжену викликом.

Глибина рекурсії, на якій перебуває виклик підпрограми – це кількість рекурсивних викликів, розпочатих і не закінчених у момент початку цього виклику.

Глибина рекурсії, породжена викликом – це максимальна кількість рекурсивних викликів, які розпочато й не закінчено після початку цього виклику.

Наприклад, у програмі "Ханойські вежі" виклик функції `tower` із висотою h перебуває на глибині рекурсії $n - h$ і породжує глибину $h - 1$.

Коли виконується виклик функції, який перебуває на глибині рекурсії m , одночасно існує $m+1$ екземпляр локальної пам'яті функції. Кожен екземпляр займає ділянку певного розміру, тому збільшення глибини, як було сказано вище, може призвести до переповнення програмного стека.

Загальна кількість рекурсивних викликів, породжених викликом рекурсивної функції, – це кількість викликів, виконаних між його початком і завершенням.

Наприклад, у задачі "Ханойські вежі" кожен виклик задає одне перенесення диска та, якщо він не є найбільш заглибленим, породжує два рекурсивних виклики. Нам уже відомо, що перенесення вежі висотою n вимагає $2^n - 1$ перенесень дисків, тому між початком і закінченням виклику з аргументом n виконуються $2^n - 2$ рекурсивні виклики.

Загальна кількість породжених викликів визначає тривалість виконання виклику. Як бачимо, кількість викликів у задачі "Ханойські вежі" за значень n уже порядку кількох десятків призводить до неприпустимо довгого виконання програми.

Записуючи рекурсивну функцію, необхідно вміти оцінити можливу глибину рекурсії, розмір пам'яті виклику функції й загальну кількість рекурсивних викликів.

7.3.3. Приклад недоречного використання рекурсії

Повернемося до чисел Фібоначчі, що визначаються рекурентним співвідношенням $F_n = F_{n-1} + F_{n-2}$, $n \geq 2$, і початковими умовами $F_0 = 0$, $F_1 = 1$. За цим означенням дуже легко написати функцію обчислення числа Фібоначчі за його номером.

```
int f(int n) //pre: n>=0, інакше повертаємо -1
{
    if (n<0) return -1;
    if (n==0) return 0;
    if (n==1) return 1;
    return f(n-2)+f(n-1);    // два виклики
}
```

ЦЕ ДУЖЕ ПОГАНА ФУНКЦІЯ!!! Її головний недолік: вона породжує абсолютно непотрібні багаторазові обчислення тих самих величин. Розглянемо, наприклад, обчислення $f(6)$. Очевидно, що виклик $f(4)$ виконується двічі, $f(3)$ – тричі, $f(2)$ – п'ять разів, $f(1)$ – вісім разів, $f(0)$ – п'ять разів.

У загальному ж випадку за $n > 3$ обчислення F_n породжує два виклики $f(n-2)$, три виклики $f(n-3)$, п'ять викликів $f(n-4)$, ..., F_{n-1} викликів $f(2)$, F_n викликів $f(1)$ і F_{n-1} викликів $f(0)$. Щоб виконати всі ці дії, потрібно часу не менше ніж для перенесення ханойської вежі висотою n . Однак на відміну від задачі про вежі, ці дії не є обов'язковими, адже циклічний алгоритм на с. 116 (п. 6.3.2) вимагає лише одного додавання та двох присвоювань на кожне з чисел F_2, F_3, \dots, F_n (плюс присвоювання, додавання й порівняння номерів).

Вправа 7.2. Напишіть функцію, що за цілим значенням n повертає кількість вкладених викликів наведеної функції f за виклику $f(n)$.

Контрольні запитання

- 7.1. Чому пам'ять, утворену локальними змінними викликів функцій, називають програмним стеком?
- 7.2. За якої умови у функції можна використовувати імена, не оголошені в ній?
- 7.3. Яке ім'я називається у функції локальним, а яке – глобальним?
- 7.4. Чи можна використовувати локальні імена функції в інших функціях, записаних після неї?
- 7.5. Чи є глобальними змінні функції `main`?

Задача

- 7.1. Арифметичні вирази з константами, знаками операцій (+, -, * або /) і дужками опишемо так:
 - а) дійсна константа є арифметичним виразом;
 - б) якщо E та F – арифметичні вирази, то $(E+F)$, $(E-F)$, $(E*F)$, (E/F) – також вирази;
 - в) інших виразів, окрім утворених за правилами пп. а) та б), не існує.Написати програму, що за введеним із клавіатури арифметичним виразом виводить його значення.

РОЗДІЛ 8

ОБРОБКА ТА ОТРИМАННЯ ПОСЛІДОВНОСТЕЙ

8.1. Послідовності псевдовипадкових чисел

У багатьох задачах (від моделювання природних або соціальних процесів до розкладання карт) потрібні послідовності чисел, що належать певній множині, але більше ніяк не пов'язані одне з одним. Такі числа називаються випадковими. Послідовності випадкових чисел часто імітують, використовуючи **генератор псевдовипадкових чисел** – підпрограму, яка за певним алгоритмом утворює послідовність чисел, що виглядає випадковою. Щоб кожного разу отримувати різні послідовності, алгоритм ініціалізує числом, яке зазвичай визначає всю послідовність.

Мовою C++ послідовності псевдовипадкових чисел можна отримувати за допомогою двох функцій, оголошених у файлі `cstdlib`. Функція з прототипом `void srand(unsigned int);` установлює початкове значення послідовності, використовуючи для цього аргумент у виклику (ним має бути невід'ємне ціле число). Функція з прототипом `int rand(void);` обчислює й повертає наступне псевдовипадкове значення. Усі значення є цілими числами в діапазоні від 0 до 32767. Число 32767 позначається константою `RAND_MAX`, яку теж оголошено у файлі `cstdlib`.

Ім'я `rand` є скороченням слова *random* (випадковий), а `srand` – скороченням *seed random* (засіяти випадкове). Значення

аргументу у виклику `srand` називається **зерном**, оскільки "зерно" є головним значенням англійського слова *seed*.

Розглянемо приклад програми, що отримує від користувача зерно, створює тисячу псевдовипадкових дійсних чисел у діапазоні $[0; 1]$ та обчислює їх середнє арифметичне (воно має бути досить близьким до 0,5). Дійсні числа з $[0; 1]$ утворюються шляхом ділення цілих псевдовипадкових чисел на `RAND_MAX`.

```
#include <iostream>
#include <cstdlib>
using namespace std;
int main() {
    double sum;
    int k, seed;
    cout << "Enter int seed>"; cin >> seed;
    srand(seed);
    for(k=0, sum=0; k<1000; ++k)
        sum += rand()/double(RAND_MAX);
    cout << sum/1000 << endl;
    system("pause"); return 0;
}
prog019.cpp
```

Зерно можна зробити випадковим за допомогою функції `time`, яку оголошено у файлі `time.h`. Для цього потрібен виклик `srand(unsigned(time(NULL))`);

Функція `time` звертається до вбудованого годинника й отримує від нього число, пов'язане з поточним днем і часом.

Вправи

- 8.1. Напишіть функцію, що за кожного свого виклику повертає наступне псевдовипадкове дійсне число з відрізка $[a; b]$.
- 8.2. Напишіть функцію, що за кожного свого виклику повертає наступне псевдовипадкове ціле число з проміжку $[a; b]$. *Вказівка*. Перетворити число x , наприклад, з проміжку від 0 до 100 на число від -5 до 4 можна за формулою $x\%(4-(-5)+1)+(-5)$.

8.2. Статична пам'ять

Нагадаємо (див. підрозд. 4.4): ім'я, оголошене зовні функцій, називається **глобальним**. Змінні, оголошені зовні функцій, існують протягом усього часу виконання програми та зберігаються в окремій області пам'яті. Область пам'яті зі змінними, що існують протягом усього часу виконання програми, і самі ці змінні називаються **статичними**. Статичними можуть бути як глобальні змінні, так і локальні.

Приклад. Розглянемо програму, в якій статичною є саме локальна змінна.

```
#include <iostream>
using namespace std;
int nCalls() {
    static int i=0;
    return ++i;
}
int main() {
    cout << nCalls() << endl;
    cout << nCalls() << endl;
    system("pause"); return 0;
}
prog020.cpp
```

Специфікатор `static` в означенні `static int i=0;` указує, що:

– пам'ять для змінної `i` виділяється в статичній пам'яті програми **на початку виконання програми** та змінна відразу ініціалізується значенням `0`;

– у викликах функції `nCalls` для змінної `i` **пам'ять не виділяється**;

– між викликами функції `nCalls` змінна `i` **зберігає своє значення**.

Кожен виклик функції `nCalls` збільшує значення змінної `i` на `1` і повертає його. Отже, за першого виклику функція поверне `1`, за другого – `2` тощо. Узагалі, функція `nCalls` повертає кількість своїх викликів.

Специфікатор `static` не впливає на область дії оголошення імені. Ім'я `i` оголошено в тілі функції `nCalls`, тому ім'я змінної `i` є локальним у функції, а за межами функції `nCalls` ця змінна недоступна. ◀

Локальні статичні змінні варто використовувати, коли необхідно забезпечити недоторканність значень змінних функції між її викликами.

Вправа 8.3. Написати функцію, кожен виклик якої повертає наступне число Фібоначчі, тобто перший виклик – 0, другий – 1, наступні – 1, 2, 3, 5 тощо.

8.3. Обробка послідовностей

8.3.1. Загальна схема побудови програми

У прикладі 6.1 на с. 109 розбиралася задача: визначити суму додатних чисел у послідовності, що вводиться з клавіатури й закінчується числом 0, яке до послідовності не входить. Для цієї задачі характерним є те, що:

– входом є послідовність чисел, кількість яких наперед невідома;

– вхід містить ознаку завершення послідовності (число 0).

Ця задача є типовою, тому побудуємо її розв'язання так, щоб його можна було пристосувати до інших аналогічних задач із мінімальними змінами. Сформулюємо алгоритм розв'язання в загальному вигляді.

Ініціалізація

Головний робочий цикл, а саме:

while (є наступний елемент)

обробити наступний елемент

Завершення

Ініціалізація – це дії, підготовчі до отримання вхідної послідовності (наприклад, вивести запрошення для користувача) і до обробки введених елементів (наприклад, установити в 0.0 суму введених додатних чисел). **Головний робочий цикл** – це повторювані дії з отримання й обробки елементів послідовності. **Завершення** – це заключні обчислення та, можливо, дії, потрібні, щоб коректно закінчити обробку послідовності.

Розглянемо головний робочий цикл детальніше. Кожен фрагмент коду повинен мати один обов'язок, тому отримання елементів послідовності слід, наскільки це можливо, відокремити від їх обробки. Отримання наступного елемента "сховасмо" у функцію. Джерелом, з якого надходить послідовність, може бути не тільки клавіатура, але за межами функції *від джерела ніщо не залежатиме*.

Якою має бути ця функція? Вона має повертати наступний елемент послідовності, якщо він є, а якщо немає – то якимось чином повідомляти. Вона також має повідомляти про неуспішність спроби отримати наступний елемент, тобто про помилку. Отже, функція має повертати **статус останньої операції** отримання елемента послідовності та сам цей елемент. Статус будемо повертати як значення функції, а елемент – за допомогою параметра-посилання. Домовимося: якщо отримати наступний елемент послідовності неможливо, то функція не змінює значення параметра. Отже, прототип функції буде таким:

```
int get (double &x);
```

Розглянемо використання функції `get` у головному циклі. Значення, які може повернути функція `get`, позначимо іменами `OK` (елемент отримано), `EOS` (скорочення від *end of sequence* – послідовність вичерпано) та `ERROR` (спроба отримати елемент неуспішна). Для того, щоб обробити помилку в заключних обчисленнях, будемо зберігати статус виклику `get` у допоміжній змінній `state` (стан). Отже, основний робочий цикл буде таким:

```
while ((state=get(x))==OK)
    обробити x;
```

Продовжимо відокремлювати обчислення від повідомлень. Обчислення реалізуємо в окремій функції `process`, а виведення результатів – у головній функції. Функція `process` повертає ознаку успішності обробки послідовності (`OK`, якщо все гаразд, інакше `ERROR`) та обчислену суму за допомогою параметра-посилання. Головна функція викликає `process`, отримує від неї результати й виводить відповідні дані на екран.

Реалізуємо функцію `get` за умови, що послідовність дійсних чисел вводиться з клавіатури, а число 0 вважається ознакою кінця послідовності.

```
#include <iostream>
using namespace std;
const int OK=0, EOS=1, ERROR=2;
int get(double &x) // отримати наступний елемент
{ double y;
  cout<<"Enter one real (0 to finish):\n";
  if (!(cin>>y)) return ERROR;
  if (y==0.0) return EOS;
  x=y; return OK;
}
int process(double &sum) // розв'язання задачі
{ double x;
  int state=OK; sum=0; //ініціалізація
  while((state=get(x))==OK){ //є поточний елемент
    if(x>0.) sum+=x; //обробити поточний елемент
  }
  // state == EOS || state == ERROR
  if (state == ERROR)
    return ERROR;
  else
    return OK;
}
int main()
{ double sum;
  int state;
  state = process(sum);
  // виведення результатів
  if (state==ERROR)
    cout<<"An ERROR exists.\n";
  else
    cout << "sum=" << sum << endl;
  system("pause"); return 0;
}
prog021.cpp
```

Наведена структура програми дозволяє за необхідності легко змінити джерело послідовності, умову її завершення або тип вхідних даних, оскільки для цього доведеться модифікувати тільки функцію `get`. Зміна ж дій, виконуваних з елементами послідовності, потребує змін тільки у функції `process`.

8.3.2. Зміна умови завершення послідовності

Розглянемо попередню задачу за умови: ознакою закінчення послідовності є число, що збігається з першим і до послідовності не входить. Наприклад, послідовність 1, 3, 4 задається входом 1 3 4 1. Щоб визначити, чи досягнуто кінець послідовності, у функції `get` будемо зберігати перше введене значення (у змінній `first`). Оскільки перше значення обробляється не так, як наступні, то необхідно знати, вводиться перший чи не перший елемент послідовності. Ознаку першого елемента виразимо логічною змінною `isFirst`. Змінні `first` та `isFirst` мають бути доступними лише у функції `get` і зберігати своє значення між її викликами, тому зробимо їх **статичними**. Отже, змінимо лише функцію `get`.

```
int get(double &x) {
    static bool isFirst=true;
    static double first;
    double y;
    if (isFirst) cout<<"Enter real:\n";
    else cout<<"Enter real ("<<
                first<<" to finish):\n";
    if (!(cin>>y)) return ERROR;
    if (isFirst)
        { isFirst=false; first=y; x=y; return OK; }
    else
        { if (y==first) return EOS;
          x=y; return OK;
        }
}
```

8.3.3. Зміна дій, виконуваних із послідовністю

Розглянемо, як змінюється програма, якщо з послідовністю виконуються інші дії.

Приклад: максимальний елемент. Необхідно знайти максимальне число послідовності. Отримуємо перше число – спочатку воно максимальне, тому збережемо його в змінній `max`. Далі в головному робочому циклі отримуємо наступні елементи, порівнюємо їх зі значенням `max` і за необхідності змінюємо його.

У цій задачі є відмінність від попередньої: у порожній послідовності сума чисел нульова, але максимального елемента не-

має. Тому, якщо послідовність порожня, функція `process` має повернути ознаку цього факту – значення `EMPTY`. Отже, результатом обробки послідовності є одна з ознак: `ERROR` – виникла помилка, `EMPTY` – послідовність порожня, `OK` – знайдено максимальний елемент. Додамо до інших імен констант ім'я `EMPTY`.

```
const int OK=0, EOS=1, ERROR=2, EMPTY=1;
```

Згідно з наведеними міркуваннями змінимо функцію `process` і головну функцію.

```
int process(double &max)
{ double x;
  int state=OK;
  state=(get(max));
  if (state==EOS) return EMPTY;
  if (state==ERROR) return ERROR;
  // помилки немає, послідовність непорожня
  while ((state=get(x))==OK){
    if (x>max) max=x;
  } // state==EOS || state==ERROR
  if (state==ERROR) return ERROR;
  return OK;
}
int main()
{ double max;
  int state;
  state=process(max);
  if (state==ERROR)
    cout<<"An ERROR exists.\n";
  else if (state==EMPTY)
    cout<<"The sequence is EMPTY.\n";
  else
    // помилки немає, послідовність непорожня
    cout << "max=" << max << endl;
  system("pause"); return 0;
}
```

Приклад: монотонна послідовність. Необхідно визначити, чи є вхідна послідовність монотонною. Розв'яжемо загальнішу задачу: визначимо тип непорожньої послідовності – стаціонарна або нестаціонарна, а саме: неспадна, незростаюча або немонотонна. Ознакам цих типів дамо імена відповідно `CONSTANT`, `UP`, `DOWN` та `OTHER`. Одне з цих значень функція `process` має повернути за допомогою свого параметра-посилання `sort` (тип), якщо отримано хоча б один елемент послідовності.

Алгоритм обробки послідовності такий. Отримаємо перший елемент послідовності. Послідовність з одного елемента є стаціонарною, тому змінна `sort` має значення `CONSTANT`. Далі, нехай оброблений початок послідовності має тип `sort`, відомий попередній елемент послідовності `prev` і отримано новий елемент `x`. Залежно від співвідношення між значеннями `prev` та `x` тип послідовності змінюється, як це вказано в таблиці. В інших ситуаціях тип послідовності не змінюється, тому ці ситуації не вказано.

Значення <code>sort</code>	Співвідношення	Нове значення <code>sort</code>
CONSTANT	<code>prev>x</code>	DOWN
	<code>prev<x</code>	UP
UP	<code>prev>x</code>	OTHER
DOWN	<code>prev<x</code>	OTHER

Запишемо означення типів послідовності й функцію `process`.

```
const int CONSTANT=0, UP=1, DOWN=-1, OTHER=2;
int process(int &sort)
{ double prev, x;
  int state=OK;
  state=get(prev);
  if (state==EOS) return EMPTY;
  if (state==ERROR) return ERROR;
  sort=CONSTANT;
  while ((state=get(x))==OK) {
    switch (sort) {
      case CONSTANT:
        if (prev>x) sort=DOWN;
        else if (prev<x) sort=UP;
        break;
      case UP:    if (prev>x) sort=OTHER; break;
      case DOWN: if (prev<x) sort=OTHER; break;
    }
    prev=x;
  } // state==EOS || state==ERROR
  if (state==ERROR) return ERROR;
  return OK;
}
```

Перевагою цього коду є те, що він *цілком прозоро задає логіку перевірки послідовності*. Автори бачили багато помилкових програм перевірки послідовності на монотонність. Найгіршим у

них було те, що спроби виправити помилки спричиняли появу інших помилок, код заплутувався, і вихід був лише один – почати все з нуля.

"Родзинкою" наведеного способу перевірки послідовності є те, що значення змінної `sort` фактично *визначає стан процесу обробки послідовності й керує цим процесом*. Саме за станом вирішується, яке зі співвідношень між попереднім і наступним елементом слід перевіряти, а результат цієї перевірки визначає новий стан обробки.

Підхід із використанням станів застосовний до великої кількості задач програмування.

Вправа 8.4. Написати головну функцію, що для визначення типу послідовності викликає функцію `process` і за її результатами виводить на екран відповідне повідомлення.

Контрольні запитання

- 8.1. Чим відрізняються статичні змінні функції від звичайних її змінних?
- 8.2. За якою ознакою змінні поділяються на глобальні й локальні?
- 8.3. За якою ознакою змінні поділяються на статичні й автоматичні?
- 8.4. Чому один фрагмент коду не повинен мати кількох різних обов'язків?

Задачі

- 8.1. На контрольно-пропускному пункті (КПП) митниці працює одна бригада інспекторів. Автомобілі під'їждять, стають у чергу (якщо вона є) і проходять перевірку в порядку черги. Для кожного автомобіля відома тривалість його перевірки t : автомобіль виїздить із КПП через t одиниць часу після початку його перевірки. Моменти прибуття автомобілів задано відносно прибуття попереднього автомобіля. Треба визначити моменти виїзду автомобілів. Момент прибуття та три-

валість обробки автомобіля вводяться за допомогою клавіатури, тривалість 0 позначає кінець роботи. Після кожного введення виводиться момент виїзду автомобіля.

- 8.2. В умовах попередньої задачі на КПП митниці працює не одна, а дві бригади інспекторів, і кожен автомобіль перевіряє одна з них. Якщо вільні обидві бригади, то починати роботу може будь-яка з них. Визначити моменти виїзду автомобілів.
- 8.3. В умовах попередньої задачі вхідні дані отримуються за допомогою генератора псевдовипадкових чисел, де момент прибуття може набувати значення з відрізка $[0; 100]$, а тривалість перевірки – з відрізка $[0; 200]$.
- 8.4. На вхід із клавіатури подається послідовність відрізків прямої, які задано координатами кінців. Знайти перетин відрізків. Робота закінчується, якщо перетин уже введених відрізків порожній або введено відрізок нульової довжини.
- 8.5. На вхід із клавіатури подається послідовність квадратів площини у вигляді координат центра й довжини сторін, паралельних осям координат. Знайти перетин квадратів. Робота закінчується, якщо перетин уже введених квадратів порожній або введено квадрат із нульовою стороною.
- 8.6. На вхід із клавіатури подається послідовність чисел a_1, a_2, \dots , яка закінчується повторним введенням попереднього числа (другий раз воно в послідовність не входить). Кількість чисел нічим не обмежено. Написати програму, яка:
 - а) обчислює середнє арифметичне введених чисел;
 - б) обчислює середнє геометричне введених чисел;
 - в) визначає найменший елемент послідовності;
 - г) визначає, чи містить послідовність від'ємні числа;
 - д) перевіряє послідовність на неспадання;
 - е) обчислює, скільки разів знаки чисел змінюються на протилежні;
 - є) підраховує суму $a_1 \cdot a_2 + a_2 \cdot a_3 + \dots + a_{n-1} \cdot a_n + a_n \cdot a_1$.
- 8.7. Написати програму, що за введеним цілим числом і основою системи числення p :
 - а) обчислює середнє арифметичне значень цифр його p -кового запису;

- б) обчислює середнє геометричне значень цифр його p -кового запису;
- в) визначає найменшу цифру його p -кового запису й виводить її значення в десятковому запису;
- г) перевіряє послідовність цифр його p -кового запису на монотонність;
- д) обчислює, скільки разів у p -ковому записі повторюються сусідні цифри.

8.8. **Планета Форт-Нокс.** На планеті Форт-Нокс лежать золоті зливки у формі прямокутного паралелепіпеда. Космічний корабель має вивезти частину злиwkів у трюмі, входом до якого є прямокутне вікно. До вікна зливки подає конвеєр. Зливok лежить на конвеєрі нижньою гранню, а його бічні грані паралельні напрямку руху. Конвеєр здатен виконувати операції трьох типів: повернути зливok так, щоб його верхня грань стала передньою, повернути так, щоб верхня грань стала бічною, і скинути паралелепіпед з конвеєра. Якщо зливok після будь-яких поворотів не може пройти віконце або його об'єм перевищує половину залишку об'єму трюму, то конвеєр скидає його. Написати програму, що моделює завантаження корабля й виводить протокол роботи конвеєра: розміри a , b , c кожного паралелепіпеда, послідовність операцій конвеєра з ним. У кінці роботи виводиться загальний об'єм завантажених і скинутих злиwkів. Початковий об'єм трюму й розміри злиwkів отримуються за допомогою генератора псевдовипадкових чисел.

РОЗДІЛ 9

СТРУКТУРНА ОРГАНІЗАЦІЯ ПРОГРАМИ

Сучасні програми містять тисячі рядків коду й використовують різноманітні бібліотеки. Вони настільки великі, що під час написання просто необхідно розбивати їх на окремі частини, які можна було б окремо розробляти, компілювати, тестувати, а потім з них будувати програму. Природно, що ці частини мають бути записані в різних файлах, які компілюються окремо, а потім компонуються в єдину програму.

9.1. Програма в кількох файлах

У кожній програмі цієї книги зустрічалася директива препроцесора `#include <iostream>`, яка підключає стандартний бібліотечний файл `iostream` із засобами роботи зі стандартними потоками тощо. Виникає природне питання, чи можна створити власний файл з означеннями певних функцій і так само використовувати його в багатьох різних програмах. Мова програмування C++ має такі засоби!

Спочатку розглянемо, що саме містить заголовний файл `iostream` і як це все працює. За директивою `#include <iostream>` препроцесор додає до тексту програми вміст файлу `iostream` (він зазвичай міститься в підкаталозі `include` каталогу із системою програмування). Вміст файлу `iostream` – це оголошення імен змінних, бібліотечних функцій та інших елементів програми, не-

обхідних для використання потоків. Ці оголошення дозволяють компілятору перетворити інструкції програми до машинних кодів, тобто побудувати *об'єктний код*.

Для того, щоб створити *виконуваний код*, до програми необхідно додати, серед іншого, коди бібліотечних функцій, що викликаються в програмі. Ці коди містяться у відповідних бібліотечних файлах, що також входять до складу системи програмування. Створити виконуваний код – задача компонувальника. Отже, як для компіляції програми зазвичай потрібно кілька вхідних файлів, так і для компонування – кілька об'єктних. Цими файлами можуть бути не лише файл із головною функцією та файли зі складу системи програмування, але й інші файли, створені програмістом.

Проілюструємо створення програми, складеної з кількох вхідних файлів, на простому прикладі. У підрозд. 5.3 (див. с. 94) наведено програму з функціями введення й виведення координат точки площини, які викликаються в головній функції. Ці функції роботи з точками можуть знадобитися в інших програмах, але дублювати їх у кожну нову програму зовсім не обов'язково.

Розглянемо спосіб, яким можна уникнути дублювання функцій у програмах. **Перенесемо** функції введення й виведення координат точки площини (а також додамо необхідні для їх успішної компіляції директиви) у новий файл з ім'ям `points.cpp`.

```
#include <iostream>
using namespace std;
void inPoint(double &x, double &y){
    ...
}
void outPoint(double x, double y){
    ...
}
points.cpp
```

Проте після перенесення імена `inPoint` і `outPoint` у залишку програми не оголошено, тому використовувати їх не можна. Виправимо це. Запишемо прототипи перенесених функцій в окремий заголовний файл (з ім'ям `points.h`).

```
void inPoint(double &x, double &y);
void outPoint(double x, double y);
points.h
```


Файл `points.cpp` залишимо без змін. У файлі з головною функцією додатково вкажемо включення файлу `points.h` і збережемо його як `prog022.cpp`.

```
#include <iostream>
#include "points.h"
using namespace std;
int main() {
...
}
```

Отже, маємо три файли. Файл `points.h` містить заголовки функцій роботи з координатами точок, файл `points.cpp` – самі функції й необхідні стандартні директиви, а файл `prog022.cpp` – включення `points.h` і головну функцію.

Файл зі складу системи програмування в директиві `include` вказується в кутових дужках як `<iostream>`, а файл, створений програмістом – у лапках як `"points.h"`. Кутові дужки вказують, що препроцесор має шукати заголовний файл, починаючи з підкаталогу `include` каталогу із системою програмування та його підкаталогів, лапки – з каталогу з поточним `cpp`-файлом¹². Отже, файли `points.h` та `prog022.cpp` краще розмістити в одному й тому самому каталозі.

Зазвичай у заголовних файлах записують оголошення імен функцій, змінних та інших елементів програми.

Для кожного `cpp`-файлу, що містить функції, потрібні в різних частинах програми (або в різних програмах), зазвичай створюють окремий `h`-файл. (У прикладі за файлом `points.cpp` створено `points.h`.) У цей `h`-файл записують оголошення імен функцій і змінних, які мають використовуватися за межами `cpp`-файлу. При цьому деякі допоміжні функції або змінні в заголовному файлі можуть бути не оголошені.

Тексти у файлах `points.cpp` та `prog022.cpp` є **одинацями трансляції** (*translation unit*), або **програмними одиницями**. Кожна одиниця містить послідовність функцій, директив препроцесора та інструкцій оголошень імен. Зазвичай C++-програма складається з кількох одиниць трансляції.

Кожну одиницю трансляції можна скомпілювати окремо. У нашому прикладі результатом будуть об'єктні файли з розширенням `".obj"` (або `".o"`). Далі за допомогою компоувальника з цих

¹² Або в додаткових каталогах, які зазначає програміст (висвітлення цих можливостей системи програмування виходить за межі книги).

файлів можна зібрати виконуваний код програми. Проте зручніше скористатися засобами системи програмування, призначеними саме для створення програм із багатьох вхідних файлів.

У системі програмування Microsoft Visual C++ засобами меню створимо новий **проект**. Типом проекту виберемо **Win32 Console Application** – консольна програма на платформі Win32 (узагалі, у меню майстра створення проекту можуть указуватися також інші платформи). За допомогою меню додамо до проекту вхідні файли (**Source Files**) `points.cpp` та `prog022.cpp`. Далі залишається побудувати виконуваний код (він матиме ім'я проекту з розширенням `".exe"`).

Список файлів проекту ведеться системою програмування в спеціальному файлі (його ім'я та зміст залежать від конкретної системи). Це значно полегшує розробку програми з кількох файлів, особливо якщо їх багато.

Вправи

- 9.1. Модифікувати проект прикладу: додати до файлів `points.cpp` та `points.h` функцію `dist` обчислення відстані між двома точками (див. п. 5.2.1, с. 88) і переробити головну функцію так, щоб програма запитувала в користувача координати двох точок площини й виводила відстань між ними.
- 9.2. Створити проект і виконувану програму для задачі 6.1 у спосіб, описаний у цьому підрозділі.

9.2. Означення й оголошення імен змінних

У п. 5.2.2 на с. 91 розглядалися означення й оголошення функцій. Нагадаємо: **оголошення** повідомляє про наявність імені та його типу, а **означення** ставить у відповідність імені певну ділянку пам'яті (змінна зберігає значення певного типу, функція – опис виконуваних дій). За правилами мови, *кожне оголошене ім'я має бути означеним* (у деякій програмній одиниці проекту). Розглянемо означення й оголошення змінних детальніше.

Інструкція `int x;` не тільки оголошує, але й означає ім'я `x`, адже за цією інструкцією утворюється змінна `x`, тобто для імені

x призначається ділянка пам'яті. Наявність чи відсутність ініціалізації змінної тут ні на що не впливає: усе рівно це означення.

Коли програма складається з кількох файлів, може виникнути необхідність у глобальних змінних, що використовуються в різних одиницях трансляції. Проте змінна не може мати більше одного означення! Тому її необхідно *означати тільки в одній одиниці трансляції, а в усіх інших – лише оголошувати.*

Оголошення глобальних змінних у мові C++ має вигляд `extern ім'я-типу ім'я-змінної;`

Означенням `int a;` та `int b=3;` відповідають оголошення `extern int a;` та `extern int b=3;`. За правилами мови C++, якщо глобальну змінну означено зі специфікатором `const`, наприклад `const int OK=0;`, то відповідне оголошення теж повинно мати цей специфікатор і те саме ініціалізуюче значення: `extern const int OK=0;`

Оголошення глобальних змінних зазвичай записують у заголовному файлі.

За оголошенням змінної, яке не є означенням, окрема ділянка пам'яті під змінну не виділяється.

Вправа 9.3. Модифікувати програму `prog021.cpp` (с. 144), виділивши функцію `get` в окрему одиницю трансляції, і створити для неї проект і виконувати програму в спосіб, описаний у цьому підрозділі.

9.3. Поняття простору імен

У цьому підрозділі викладено лише початкові відомості про простори імен у мові C++ (детальніше див. бібліографічний список).

Почнемо з прикладу. Відомо, що в метричній системі префікси "кіло" й "мега" задають множення на 10^3 та 10^6 , але у випадку вимірювання інформації програмісти часто використовують ці префікси для множення на 2^{10} та 2^{20} . Нехай є `cpp`-файли (і відповідні `h`-файли), кожен з яких містить функції `kilo` та `mega` для перетворення одиниць вимірювання "кіло" й "мега" на прості одиниці. Відмінність між цими двома файлами лише в тому, що в першому функції виконують множення на відповідний степінь числа 10, а в другому – на степінь 2. Припустимо, що в програмі

необхідні функції з обох файлів. Спроба включити обидва файли в проєкт буде неуспішною, оскільки функція `kilo` має в проєкті два означення (у таких ситуаціях кажуть, що виник *конфлікт імен*). Уникнути цих проблем можна, якщо скористатися *простором імен* (*namespace*).

Простір імен – це іменована частина програми, що містить оголошення, означення та інші елементи мови.

Простір імен має такий синтаксис:

```
namespace ім'я-простору {  
    вміст простору імен, тобто оголошення,  
    означення тощо  
}
```

Ім'я, оголошене всередині простору імен, отримує додатковий ідентифікатор – ім'я простору. Наприклад, нехай записано простір імен `mySpace`.

```
namespace mySpace { int name; }
```

Ім'я `name`, оголошене всередині простору, для компілятора задається *глобальним* ідентифікатором `mySpace::name`; його перша частина вказує *контекст* (тут це простір імен), друга – *локальне* ім'я в межах контексту (простору імен). Оператор `::` називають **оператором розв'язання контексту** (*scope resolution operator*). Неформально вираз `mySpace::name` можна розуміти як "ім'я `name`, оголошене в межах `mySpace`". Результатом застосування оператора розв'язання контексту є **кваліфіковане ім'я** (*qualified*, з англ. – кваліфікований, специфікований, уточнений). У межах простору `mySpace` діють як локальне ім'я `name`, так і кваліфіковане `mySpace::name`, але за межами простору – лише кваліфіковане `mySpace::name`. Іншими словами, областю дії оголошення імені `name` є простір `mySpace`, тому за його межами оголошення імені `name` діяти й не повинно.

Завдяки тому, що область дії оголошення імені обмежено простором імен, однакові імена, оголошені в різних просторах, стають для компілятора різними. Саме це й дозволяє уникати конфліктів імен.

Повернемося до задачі про одиниці вимірювання. Уведемо два простори імен функцій: `metric` – для обчислень за метричною системою, `binary` – за двійковою системою. Функції простору `binary` оголосимо у файлі `prefix2.h`.

```
namespace binary {  
    double kilo (double x) ; /*1024  
    double mega (double x) ; /*(1024*1024  
}
```

У файлі `prefix2.cpp` запишемо означення функцій (також у просторі).

```
namespace binary {
    double kilo (double x)
    { return x*1024;}
    double mega (double x)
    { return x*1048576;}
}
```

Так само у файлі `prefix10.h` оголосимо функції простору `metric`.

```
namespace metric{
    double kilo (double x);/*1000
    double mega (double x);/*(1000*1000)
}
```

У файлі `prefix10.cpp` запишемо їх означення.

```
namespace metric{
    double kilo (double x)
    { return x*1000;}
    double mega (double x)
    { return x*1000000;}
}
```

Проілюструємо використання розроблених `cpp`-файлів простою програмою.

```
#include <iostream>
#include "prefix2.h"
#include "prefix10.h"
using namespace std;
int main(){
    cout<<metric::kilo(1)<<endl; // 1000
    cout<<binary::kilo(1)<<endl; // 1024
    system("pause"); return 0;
}
```

Практично всі наведені вище програми містять директиву `using`.

```
using namespace std;
```

Вона задає використання стандартного простору імен `std`. Насправді бібліотечні засоби мови C++ для роботи з потоками, наприклад ім'я `cout`, оголошено в просторі імен `std`. За межами цього простору стандартний потік виведення для компілятора ідентифікується не ім'ям `cout`, а кваліфікованим ім'ям `std::cout`. Отже, інструкція виведення повинна була б мати вигляд `std::cout<<"some text";`. Проте директива `using namespace std;` дозволяє далі позначати стандартний потік виведення просто локальним ім'ям: `cout<<"some text";`.

Директиви вигляду `using namespace ім'я-простору`; забезпечують ще один спосіб уникати конфліктів імен. Областю дії директиви `using namespace`, записаної поза блоками, є текст програми до кінця файлу, в якому її записано. Якщо ж її записано в блоці, то вона діє в межах цього блоку. Звідси в *різних, не вкладених* один в одного, блоках можна вказати використання різних просторів імен, і далі в кожному з блоків записувати імена з відповідного простору, не кваліфікуючи їх. Наприклад, наведену вище головну функцію можна написати так:

```
int main() {
    { using namespace metric;
      cout<<kilo(1)<<endl;    // 1000
    }
    { using namespace binary;
      cout<<kilo(1)<<endl;    // 1024
    }
    system("pause"); return 0;
}
```

Кожна директива використання простору у своїй області дії, по суті, додає локальні імена цього простору. Якщо між іменами різних просторів, потрібних у програмі, немає конфліктів, то директиви використання всіх цих просторів можна записати на початку програми й далі працювати лише з локальними іменами. Наприклад, якщо в програмі потрібні імена лише з просторів `std` та `binary`, то десь на її початку варто записати обидві директиви.

```
using namespace std;
using namespace binary;
```

Завдяки ним далі в програмі можна користуватися некваліфікованими іменами `cin`, `cout` тощо, а також `kilo` та `mega`.

Досить часто в програмах потрібні лише окремі локальні імена, оголошені в деякому просторі імен. Замість використання всього простору можна оголосити лише потрібні імена, кожне у вигляді `using ім'я-простору :: локальне-ім'я`;

Наприклад, у більшості програм цієї книжки замість директиви `using namespace std`; можна було б написати два зовнішніх оголошення `using std::cin`; `using std::cout`; або, якщо з наведених вище функцій перетворення в одному блоці потрібні `binary::kilo` та `metric::mega` – то оголосити їх у цьому блоці. `using binary::kilo`; `using metric::mega`;

Це дозволить звертатися до функцій, не вказуючи просторів імен, яким вони належать.

Усі імена, оголошені поза межами просторів імен, незалежно від їх розташування по одиницях трансляції належать єдиному глобальному простору імен.

Створюючи бібліотеку функцій, призначених для багаторазового використання в різних програмах, варто означити весь код у певному просторі імен. Це може значно полегшити його використання.

Вправа 9.4. З використанням розроблених у цьому підрозділі бібліотечних файлів написати програму, що запитує в користувача одиницю виміру (кілобайт або кілограм) і кількість та перетворює отриману кількість на байти чи грами, відповідно. Створити для неї проект і виконувати програму.

Контрольні запитання

- 9.1. Чи може програма мовою C++ складатися з кількох файлів?
- 9.2. З файлів якого різновиду будує програму препроцесор, а якого – компонувальник?
- 9.3. Для чого в мові C++ використовуються заголовні файли? Що варто в них записувати?
- 9.4. Що таке простір імен?
- 9.5. Що таке кваліфіковане ім'я?
- 9.6. У чому полягає суть оператора розв'язання контексту?

Задачі

- 9.1. Підготувати реферат на тему: "Робота з просторами імен у мові C++".
- 9.2. Підготувати реферат на тему: "Директива й оголошення `using` у мові C++".

ДОДАТОК А

Системи числення

Поняття системи числення

Система числення – це система правил запису чисел.

Людина звикла до десяткової системи числення, що з'явилася в стародавніх Вавилоні та Індії, потім стала відома арабам і завдяки їм потрапила до Європи. У цій системі є *десять знаків* – цифр, якими позначають числа від 0 до 9. Більші числа позначають *послідовностями* цифр. Знаки в послідовності займають різні **позиції (розряди)**: цифра праворуч позначає кількість одиниць, наступна – кількість десятків тощо. Цифра залежно від позиції задає різні значення (у записі 32 цифра 2 – дві одиниці, а в 23 – два десятки). Цю систему запису чисел називають **позиційною**.

Кількість знаків у системі числення називається її **основою**.

Люди користуються записом чисел з основою не тільки 10, але й, наприклад, 12, 60 або 5. У програмуванні можна зустріти запис чисел з основою 8 та 16.

У десятковій системі цифра праворуч у записі числа називається **молодшою**, ліворуч – **старшою**. Розряд одиниць називається нульовим, десятків – першим, сотень – другим тощо. Розряд указує, на який *ступінь числа 10 треба помножити цифру* в цьому розряді (одиниці – на 10^0 , десятки – на 10^1 , сотні – на 10^2 тощо). Отже, число записується як сума добутків цифр числа на відповідні степені десятки, наприклад,

$$5834 = 5 \cdot 10^3 + 8 \cdot 10^2 + 3 \cdot 10^1 + 4 \cdot 10^0.$$

Якщо запис числа має дробову частину, то додаються *цифри, ділені на 10 у відповідних степенях*, наприклад, $0,234 = 2 \cdot 10^{-1} + 3 \cdot 10^{-2} + 4 \cdot 10^{-3}$.

Так само числа записуються з іншими основами більше 1. Питання лише в тому, які знаки є цифрами. Якщо основа не більше 10, то беруть звичні десяткові цифри (стільки знаків, скільки треба). Проте за основи більше 10 потрібні додаткові знаки, щоб позначати десяткові числа 10, 11, У XX ст. для цього

стали використовувати послідовні великі літери латинського алфавіту – *A, B, C* тощо.

Приклади

1. У двійковій системі числення лише дві цифри – 0 та 1. Двійкові записи 10, 11, 100, 101 позначають десяткові 2, 3, 4, 5. Запис 1101 позначає число $1 \cdot 2^3 + 1 \cdot 2^2 + 0 \cdot 2^1 + 1 \cdot 2^0 = 13$, запис 0,101 – число $1 \cdot 2^{-1} + 0 \cdot 2^{-2} + 1 \cdot 2^{-3} = 0,625$.

2. У системі числення з основою 8 для запису чисел є цифри 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, "вага" кожного розряду числа є відповідним степенем вісімки. Отже, перші числа записуються як 0, 1, ... 6, 7, а далі йдуть записи 10, 11, ..., 17, 20, 21, ..., 77, 100, ... Вісімкове 10 – це звичне десяткове 8, 11 – звичне 9, 20 – десяткове 16, тобто двічі по 8. А вісімкові 100, 200 та 400 – це десяткові 64, 128 та 256, тобто один, два й чотири рази по 8 у квадраті. Так само $342_8 = 3 \cdot 8^2 + 4 \cdot 8^1 + 2 \cdot 8^0$, $0,342_8 = 3 \cdot 8^{-1} + 4 \cdot 8^{-2} + 2 \cdot 8^{-3}$, $34,2_8 = 3 \cdot 8^1 + 4 \cdot 8^0 + 2 \cdot 8^{-1}$ (про вісімковий запис свідчить маленька цифра 8 унизу).

3. У шістнадцятковій системі числа від 10 до 15 позначають так: 10 – **а**, 11 – **в**, 12 – **с**, 13 – **d**, 14 – **е**, 15 – **ф**. Тоді $2\mathbf{a}_{16} = 2 \cdot 16^1 + 10 \cdot 16^0 = 42$, $\mathbf{ff}_{16} = 15 \cdot 16^1 + 15 \cdot 16^0 = 255$, $0, \mathbf{c}_{16} = 12 \cdot 16^{-1} = \frac{3}{4} = 0,75$. ◀

Перетворення запису числа з недесяткової системи на десяткову

У комп'ютері числа зображуються у двійковій системі числення. Проте людині зручніше вводити числа в комп'ютер та отримувати їх від нього як десяткові. Виникає **задача перетворення запису числа** з однієї системи на іншу (зокрема, з двійкової на десяткову й навпаки).

Запис $(x_n \dots x_1 x_0, x_{-1} \dots x_{-k})_P$ з P -ковими цифрами x_i задає число $x_n \cdot P^n + \dots + x_1 \cdot P^1 + x_0 \cdot P^0 + x_{-1} \cdot P^{-1} + \dots + x_{-k} \cdot P^{-k}$. Цифри x_i у цій сумі позначають числа від 0 до $P-1$. Звідси, щоб знайти десяткове зображення числа, потрібно:

записати в десятковій системі число P та P -кові цифри числа;

обчислити суму добутків значень цифр і відповідних степенів числа P .

Приклади

$$10011_2 = 1 \cdot 2^4 + 0 \cdot 2^3 + 0 \cdot 2^2 + 1 \cdot 2^1 + 1 \cdot 2^0 = 19;$$

$$10,011_2 = 1 \cdot 2^1 + 0 \cdot 2^0 + 0 \cdot 2^{-1} + 1 \cdot 2^{-2} + 1 \cdot 2^{-3} = 2,375;$$

$$1\mathbf{вс}_{16} = 1 \cdot 16^2 + 11 \cdot 16^1 + 12 \cdot 16^0 = 444;$$

$$1\mathbf{в,с}_{16} = 1 \cdot 16^1 + 11 \cdot 16^0 + 12 \cdot 16^{-1} = 27,75;$$

$12,2_3 = 1 \cdot 3^1 + 2 \cdot 3^0 + 2 \cdot 3^{-1} = 5,666\dots$, тобто число записується нескінченним періодичним десятковим дробом. ◀

Вправи

А.1. Перетворити шістнадцяткові записи чисел на десяткові:

а) F1; б) FF; в) 4AB; г) FFFE.

А.2. Перетворити вісімкові записи чисел на десяткові:

а) 377; б) 1777; в) 1232; г) 400.

А.3. За основою P та P -ковими записами дробів Q навести їх десяткове зображення:

а) $P = 2$; $Q = 0,0001$; $0,1111$;

б) $P = 3$; $Q = 0,22$; $0,(11)$;

в) $P = 16$; $Q = 0,1$; $0,F$; $0,8$; $0,(7)$;

г) $P = 2$; $Q = 0,001$; $0,1101$; $0,000001$;

д) $P = 3$; $Q = 0,(20)$; $0,(02)$; $0,11$;

е) $P = 16$; $Q = 0,1F$; $0,FE$; $0,81$; $0,3(F)$.

Утворення недесяткового запису цілих чисел

Розглянемо, як за натуральним числом N у десятковому записі отримати цифри P -кового зображення. Невідомі ані самі цифри, ані їх кількість. Проте відомо, що P -ковий запис задає число як суму добутків значень цифр на відповідні степені числа P , тобто за деякого невідомого n і невідомих цифр x_i справджується рівність

$$N = (x_n \dots x_1 x_0)_P = x_n \cdot P^n + \dots + x_1 \cdot P^1 + x_0 \cdot P^0.$$

Зауважимо: усі доданки, окрім останнього, мають множник P . Тоді значенням молодшої цифри x_0 є остача від ділення N на основу P , а сума $T = x_n \cdot P^{n-1} + \dots + x_1 \cdot P^0 = (x_n \dots x_1)_P$ дорівнює цілій частці від ділення N на P . Поділивши цю суму на P з остачею, знайдемо остачу x_1 і наступну частку і так далі, поки на якомусь

кроці частка від ділення не стане рівною 0. Остання остача й буде старшою цифрою x_n .

Приклади. Утворимо вісімковий запис числа 202.

$$202 : 8 = 25 \text{ (остача } 2 \text{ – молодша цифра),}$$

$$25 : 8 = 3 \text{ (остача } 1 \text{ – наступна цифра).}$$

$$3 : 8 = 0 \text{ (остача } 3 \text{ – остання, старша цифра).}$$

Отже, отримано цифри 2, 1, 3 (від молодшої до старшої), тобто вісімковий запис 312.

Запишемо 202 в шістнадцятковій системі.

$$202 : 16 = 12 \text{ (остача } 10 \text{ – значення молодшої цифри } a),$$

$$12 : 16 = 0 \text{ (остача } 12 \text{ – значення старшої цифри } c).$$

Отже, десяткове 202 має шістнадцятковий запис **ca**. ◀

Позначимо остачу від ділення T на P націло як $T \% P$, частку – як T / P . Опишемо утворення P -кового запису числа N за допомогою алгоритму.

1. Спочатку частка T дорівнює N , а запис порожній.

2. Поки $T > 0$,

 обчислити остачу R як $T \% P$

 і нову частку T як T / P

 (шляхом ділення в стовпчик),

 зобразити R у P -ковій системі числення

 як цифру C , відповідну до R ,

 і дописати цифру C до запису ліворуч.

Вправа А.4. Перетворити десятковий запис на двійковий, вісімковий і шістнадцятковий:

а) 94; б) 768; в) 16382; г) 65537.

Утворення недесяткового запису дробових чисел

Розглянемо, як за додатним дійсним числом $V < 1$ отримати цифри його P -кового запису (принаймні кілька перших, оскільки запис може бути нескінченним). За способом запису

$$V = (0, x_1 \dots x_k \dots)_P = x_1 \cdot P^{-1} + \dots + x_k \cdot P^{-k} + \dots$$

з невідомими значеннями цифр. Помножимо обидві частини рівності на P й отримаємо рівність

$$V \cdot P = x_1 + x_2 \cdot P^{-1} + \dots + x_k \cdot P^{-k+1} + \dots = (x_1 x_2 \dots x_k \dots)_P = x_1 + P^{-1} \cdot$$

$$(0, x_2 \dots x_k \dots)_P.$$

Звідси $x_{-1} = [V \cdot P]$, а $P_{-1} \cdot (0, x_{-2} \dots x_{-k} \dots) P = \{V \cdot P\}$, де $[V \cdot P]$ та $\{V \cdot P\}$ позначають цілу й дробову частини $V \cdot P$. Далі так само помножимо $\{V \cdot P\}$ на P , знову отримаємо цілу й дробову частини (ціла буде значенням x_{-2}) і т. д.

Приклад. Утворимо двійковий запис десяткового дробу 0,75.

$$0,75 \cdot 2 = 1,5, [1,5] = 1 \text{ (перша цифра)}, \{1,5\} = 0,5;$$

$$0,5 \cdot 2 = 1, [1] = 1 \text{ (наступна цифра)}, \{1\} = 0.$$

Усі подальші цифри будуть 0, тому 0,11 є скінченим двійковим зображенням для десяткового 0,75.

Утворимо двійковий запис десяткового дробу 0,1.

$$0,1 \cdot 2 = 0,2, [0,2] = 0 \text{ (перша цифра)}, \{0,2\} = 0,2;$$

$$0,2 \cdot 2 = 0,4, [0,4] = 0 \text{ (наступна цифра)}, \{0,4\} = 0,4;$$

$$0,4 \cdot 2 = 0,8, [0,8] = 0 \text{ (наступна цифра)}, \{0,8\} = 0,8;$$

$$0,8 \cdot 2 = 1,6, [1,6] = 1 \text{ (наступна цифра)}, \{1,6\} = 0,6;$$

$$0,6 \cdot 2 = 1,2, [1,2] = 1 \text{ (наступна цифра)}, \{1,2\} = 0,2.$$

Далі цифри 0, 0, 1, 1 будуть повторюватися до нескінченності, тобто точний двійковий запис десяткового 0,1 є періодичним 0,0(0011). Будь-який початок цього запису позначає наближення до десяткового 0,1, наприклад, $0,00011_2 = 1/16 + 1/32 = 0,09375$ (помилка – приблизно шість тисячних).

Утворимо шістнадцятковий запис десяткового дробу 0,8.

$$0,8 \cdot 16 = 12,8, [12,8] = 12 \text{ (перша цифра с)}, \{12,8\} = 0,8.$$

Далі цифра с буде нескінченно повторюватися, тому 0, (с) є точним шістнадцятковим записом десяткового 0,8. ◀

Якщо V є скінченим десятковим дробом і основа P має прості множники 2 та 5, то число V можна зобразити скінченим P -ковим записом. Інакше P -ковий запис може бути нескінченим; тоді скінченна кількість кроків дає *наближене зображення* числа V .

Отже, за дійсним числом V , $V < 1$, можна одержати R перших цифр його P -кового зображення, виконуючи такий алгоритм:

1. Спочатку зображенням є "0."

2. Поки одержано менше ніж R дробових цифр,

обчислити $V \cdot P$, обчислити d як $[V \cdot P]$

(ціле число від 0 до $P-1$) та V як $\{V \cdot P\}$.

Записати значення d як P -кову цифру й

дописати її до зображення праворуч.

Записи цілих і дробових чисел перетворюються з однієї системи числення на іншу *за різними алгоритмами*. Тому, перекладаючи запис числа, що має цілу та дробову частини, треба спочатку виділити ці частини й потім перетворити їх *окремо*.

Узагалі, щоб перекласти запис числа з довільної системи числення на іншу, необхідно виконати багато арифметичних дій у незвичній недесятковій системі. Інколи простіше скористатися десятиковою системою як проміжною.

Вправи

А.5. Записати P -кове зображення десятикового дробу Q , де:

а) $Q=0,5$; $P=2, 3, 8, 16$; в) $Q=0,75$; $P=3, 8, 16$;

б) $Q=0,1$; $P=3, 8, 16$; г) $Q=0,2$; $P=2, 3, 8, 16$.

А.6. Перетворити десятиковий запис на двійковий, вісімковий і шістнадцятковий:

а) 94,341; б) 16382,55; в) 2948,77; г) 65537,33.

Контрольні запитання

А.1. Які системи числення ви знаєте?

А.2. Що таке позиційна система числення?

А.3. Як кодуються цифри в системах числення, основа яких більше десяти?

А.4. Навести алгоритм перетворення десятикового запису числа в систему числення, відмінну від десятикової.

А.5. Навести алгоритм перетворення запису числа з недесяткової системи числення в десятикову.

ДОДАТОК Б

Пріоритет операторів мови C++

У таблиці присутні не всі оператори мови C++, а лише ті, що зустрічаються в цій книжці. Оператори вказано за спаданням пріоритету згори донизу.

Операції		Оператори	Зв'язування
ОДНОМІСНІ	постфіксні	++, --	
	префіксні	sizeof, ++, --, !, -, +	←
ДВОМІСНІ	мультиплікативні	*, /, %	
	адитивні	+, -	
	вставки	<<, >>	
	відношення	<, >, <=, >=	
	рівності	==, !=	
	логічне "і"	&&	
	логічне "або"		
	умовна	?:	←
	прості та складені присвоювання	=, +=, -=, *=, /=, %= &&=, =	←
послідовного обчислення	,		

Знак ← позначає операції з правобічним зв'язуванням; решта є лівобічними.

ДОДАТОК В

Деякі бібліотечні математичні функції

Вичерпну інформацію про вміст бібліотек може дати лише довідка в конкретному середовищі або самі бібліотечні файли. Якщо іншого не зазначено, то функції можуть мати як цілі, так і дійсні аргументи, а обчислюють дійсні значення.

Виклик	Що обчислюється	Примітки
acos (x)	$\arccos x$	x від -1 до 1, значення від 0 до π
asin (x)	$\arcsin x$	x від -1 до 1, значення від $-\pi/2$ до $\pi/2$
atan (x)	$\arctg x$	значення від $-\pi/2$ до $\pi/2$
atan2 (x, y)	$\arctg (x/y)$	значення від $-\pi/2$ до $\pi/2$
ceil (x)	ціле, найближче до x згори	$\text{ceil}(-1.9) = -1$, $\text{ceil}(1.1) = 2$
cos (x)	$\cos x$	x – кількість радіан
cosh (x)	$\cosh x = (e^x + e^{-x})/2$	
exp (x)	e^x	
fabs (x)	$ x $	
floor (x)	ціле, найближче до x знизу	$\text{floor}(-1.1) = -2$, $\text{floor}(1.9) = 1$
fmod (x, y)	дійсна остача від ділення x на y націло	$\text{fmod}(4.7, -2.2) = 0.3$, $\text{fmod}(-4.7, -2.2) = -0.3$
log (x)	$\ln x$	$x > 0$
log10 (x)	$\lg x$	$x > 0$
pow (x, y)	x^y	$0^0 = 1$; за $x < 0$ і нецілого значення y або $x = 0$ та $y < 0$ обчислення помилкове
sin (x)	$\sin x$	x – кількість радіан
sinh (x)	$\sinh x = (e^x - e^{-x})/2$	
sqrt (x)	\sqrt{x}	$x \geq 0$
tan (x)	$\text{tg } x$	x – кількість радіан
tanh (x)	$\tanh x = \sinh x / \cosh x$	

БІБЛІОГРАФІЧНИЙ СПИСОК

Основна література

1. **Дэвис, С.** С++ для "чайников" / С. Дэвис. – 6-е изд. – М.: Изд. Дом "Вильямс", 2010.
2. **Либерти, Дж.** Освой самостоятельно С++ за 21 день / Дж. Либерти, Дж. Брэдли. – 5-е изд. – М.: Изд. Дом "Вильямс", 2010.
3. **Страуструп, Б.** Программирование с примерами на С++: принципы и практика / Б. Страуструп. – М.: Изд. Дом "Вильямс", 2010.
4. **Шилдт, Г.** Полный справочник по С++ / Г. Шилдт. – М.: Изд. Дом "Вильямс", 2010.

Додаткова література

5. **Мюссер, Д.** С++ и STL : справочное руководство / Д. Мюссер, Ж. Дердж, А. Сейни. – М.: Изд. Дом "Вильямс", 2010.
6. **Саттер, Г.** Стандарты программирования на С++: серия "С++ In-Depth" / Г. Саттер, А. Александреску. – М.: Изд. Дом "Вильямс", 2008.
7. **Седжвик, Р.** Алгоритмы на С++ / Р. Седжвик. – М.: Изд. Дом "Вильямс", 2010.
8. **Шилдт, Г.** С++: методики программирования Шилдта / Г. Шилдт. – М.: Изд. Дом "Вильямс", 2008.

ПРЕДМЕТНИЙ ПОКАЖЧИК

- #define, 62
- #include, 24, 151
- abs, 49
- bool, 29
- break, 83, 109
- case, 83
- char, 29
- cin, 24, 41
- cmath, 49
- const, 63
- continue, 109
- cout, 24, 41
- cstdlib, 49
- default, 83
- do, 107
- double, 29
- endl, 26, 58
- fabs, 49
- false, 29, 67
- fixed, 57
- for, 112
- if, 74
- int, 29
- iostream, 24
- log, 49
- main, 24, 25
- namespace, 24, 156
- pow, 49
- precision, 57
- rand, 139
- return, 24, 90
- scientific, 57
- sqrt, 49
- srand, 139
- std, 24, 157
- switch, 83
- system, 26
- true, 29, 67
- unsigned, 29
- using, 24
- void, 92
- while, 104
- width, 58

- Адреса, 10
- Алгоритм, 6
 - Герона, 136
 - отримання Р-кового зображення, 163, 164
- Алфавіт, 27
- Аргумент, 88

- Байт, 10
- Бібліотека, 87
- Біт, 10
- Блок, 79, 89

- Верблюжий запис, 35
- Виклик, 89
 - рекурсивний, 131

- Вираз, 38, 45
 - /-вираз, 40
 - r-вираз, 40
 - присвоювання, 40
 - умовний, 71

- Дані, 4
 - вихідні, 6
 - вхідні, 6
- Декремент, 105

- Заголовний файл, 24, 153
- Задача про ханойські вежі, 135
- Зарезервоване слово, 28
- Змінна, 34
 - автоматична, 128
 - , адреса, 34
 - глобальна, 80
 - , ініціалізація, 40
 - локальна, 128
 - , означення, 35
 - розіменування, 39
 - статична, 80, 141

- Ідентифікатор, 27
- Ім'я, 27
 - глобальне, 80, 141
 - змістовне, 61
 - кваліфіковане, 156
 - переозначення, 100
- Інкремент, 105
- Інструкція, 6
 - введення, 36
 - вибору варіантів, 84
 - виведення, 37
 - виклику функції, 94
 - присвоювання, 38
 - розгалуження, 73
 - умовна, 73
 - циклу, 104, 107, 112
- Інтегроване середовище, 21
- Інтерпретатор, 20
- Інформація, 4

- Кінець рядка, 58
- Код
 - виконуваний, 20, 152
 - об'єктний, 19, 152
 - цілого числа, 12, 13
- Команда, 6
- Коментар, 60
- Компілятор, 19
- Компонувальник, 19
- Константа, 27
 - дійсна, 33
 - рядкова, 31
 - символна, 30
 - ціла, 32
 - числова, 27
- Конфлікт імен, 156

- Лексема, 27, 42
- Літерал, 27

- Мова, 6
 - машинна, 11
 - програмування, 6, 15
 - – високого рівня, 15
- Модель, 5

- Обчислення ледаче, 69
- Оголошення, 155
 - зовнішнє, 79
 - імені глобальної змінної, 155
 - – змінної, 35
 - – функції, 90

- область дії, 79
- Одиниця трансляції, 153
- Означення, 154
- змінної, 35
- функції, 90
- Операнд, 28, 45
- Оператор, 28, 45
- зв'язування, 47
- пріоритет, 47
- Операція, 45
- арифметична, 45
- булева, 67
- введення, 36, 41
- виведення, 25, 37, 56
- вставки, 41, 56
- збільшення, 105
- зменшення, 105
- логічна, 67
- порівняння, 67
- присвоювання, 38
- – складеного, 51
- розв'язання контексту, 156
- розгалуження, 72
- умовна, 72

Пам'ять

- автоматична, 128
- виклику функції, 127
- програми, 40
- статична, 141
- Параметр, 89
- – значення, 95
- – посилання, 95
- Передумова, 61, 91
- Підпрограма, 88
- рекурсивна, 131
- Післяумова, 61, 91
- Потік, 41
- інтерпретація, 42

- помилки, 43
- стандартний, 41
- виведення, 41
- уведення, 41
- Препроцесор, 24
- Програма, 4
- структурована, 110
- Програмний стек, 129
- Програмування, 4
- Проектування згори донизу, 75
- Простір імен, 156

Рекурентне співвідношення, 114

- , початкові умови, 114
- Рекурсія, 130, 131
- глибина, 136
- дно, 134

Символ, 30

- інтерпретація, 58
- керувальний, 30
- порожний, 28

Система

- програмування, 21
- числення, 160
- – двійкова, 11
- – , основа, 160
- – позиційна, 160
- Стан, 143
- пам'яті програми, 41

Тип даних, 29

- – арифметичний, 30
- – беззнаковий, 30
- – дійсний, double, 30
- – інтегральний, 30, 84
- – логічний, bool, 29

- перетворення, 53
- символний, char, 29
- , сумісність, 53, 54
- цілий, int, 30
- , явне перетворення, 55

Транслятор, 15, 21

Умова, 70

– продовження, 104, 107

Формат виведення

-- з фіксованою крапкою,
33, 57

-- керування, 57

-- , нормалізована форма,
33, 57

-- , точність, 59

-- , ширина поля, 59

Функція, 50, 88

– , виклик, 88, 93

– головна, 25, 88

– , заголовок, 89

– , оголошення імені, 91

– , означення, 91

– , прототип, 91

– , тіло, 89

– , точка повернення, 127

Цикл

– do, 107

– for, 112

– while, 105

– , заголовок, 105

Числа

– випадкові, 139

– Фібоначчі, 115

ЗМІСТ

Передмова	3
Розділ 1. Загальні поняття	4
1.1. Програми, дані, моделі, мови	4
1.2. Алгоритми та їхні властивості	6
1.3. Модель комп'ютера	9
1.4. Зображення чисел	11
1.4.1. Двійковий запис чисел	11
1.4.2. Принципи зображення чисел у комп'ютері	12
1.5. Мови програмування	15
1.6. Види діяльності зі створення програми	15
1.7. Кроки роботи з програмою	19
Розділ 2. Елементи мови C++	23
2.1. З історії створення мови C++	23
2.2. Перша програма – "Hello, World!"	24
2.3. Алфавіт і словник мови C++	27
2.4. Поняття типу даних	28
2.4.1. Типи даних	29
2.4.2. Мінімальні відомості про базові типи	29
2.5. Різновиди констант	30
2.5.1. Символьні константи	30
2.5.2. Рядкові константи	31
2.5.3. Цілі константи	32
2.5.4. Дійсні константи	33
2.6. Поняття змінної величини	34
2.6.1. Змінні величини	34
2.6.2. Уведення значень у змінні та виведення їх на екран	36
2.6.3. Присвоювання: операція, інструкція, вираз	38
2.6.4. Ініціалізація змінних	40
2.7. Поняття вхідного потоку	41
2.7.1. Поняття потоку	41
2.7.2. Операція вставки з потоку	41

Розділ 3. Прості математичні обчислення	45
3.1. Арифметичні операції	45
3.1.1. Операції, операнди, вирази	45
3.1.2. Старишнство операторів та порядок виконання операцій	47
3.1.3. Бібліотечні математичні функції та константи	49
3.1.4. Складені присвоювання	51
3.1.5. Особливості цілих типів	52
3.2. Сумісність та перетворення типів	53
3.2.1. Сумісність типів за присвоюванням та перетворення типів	53
3.2.2. Сумісність та правила перетворення типів у виразах	54
3.2.3. Явне перетворення типів	55
3.3. Виведення значень виразів	56
3.3.1. Операція вставки у вихідний потік	56
3.3.2. Елементи форматування вихідного потоку	57
3.4. Приклад програми та поняття якості коду	59
3.4.1. Коментарі та якість коду	59
3.4.2. Змістовні імена	61
3.4.3. Іменування констант	62
3.4.4. Константи як змінні з незмінним значенням	63
Розділ 4. Найпростіші засоби керування порядком обчислень	67
4.1. Умови	67
4.1.1. Операції порівняння	67
4.1.2. Логічні операції	68
4.1.3. Умовні вирази	70
4.1.4. Операція розгалуження	72
4.2. Інструкції розгалуження	73
4.3. Блок	79
4.4. Область дії оголошення імені	79
4.5. Вибір з кількох варіантів	82
Розділ 5. Допоміжні функції, або підпрограми	87
5.1. Підпрограма – опис розв'язання підзадачі	87
5.2. Функція та її виклики	88
5.2.1. Приклад функції у програмі	88
5.2.2. Прототип функції	91
5.2.3. Функція, яка не повертає значень	92
5.3. Параметри-значення та параметри-посилання	93
5.3.1. Простий приклад	93
5.3.2. Складніший приклад	95
5.3.3. Підстановка аргументів на місце параметрів	96
5.3.4. Ще один простий приклад	99
5.3.5. Що вибирати?	99
5.4. Переозначення функцій	100

Розділ 6. Циклічні алгоритми	103
6.1. Прості інструкції повторення обчислень	103
6.1.1. Циклічне обчислення факторіала	103
6.1.2. Інструкція циклу з передумовою	104
6.1.3. Збільшення та зменшення	105
6.1.4. Інструкція циклу з післяумовою	107
6.1.5. Переривання та продовження циклу	109
6.2. Інструкція циклу for	112
6.3. Рекурентні співвідношення в циклічних алгоритмах	114
6.3.1. Рекурентні співвідношення	114
6.3.2. Програмування циклічних обчислень за рекурентними співвідношеннями	115
6.3.3. Приклади застосування співвідношень	118
6.3.4. Системи рекурентних співвідношень	121
Розділ 7. Рекурсія	127
7.1. Виконання виклику функції	127
7.1.1. Пам'ять виклику функції	127
7.1.2. Огляд процесу виконання виклику	128
7.1.3. Автоматична пам'ять, або програмний стек	128
7.2. Знайомство з рекурсією	130
7.2.1. Поняття та приклади рекурсії	130
7.2.2. Прості приклади рекурсивних функцій	131
7.3. "Підводні камені" рекурсії	135
7.3.1. Приклад: ханойські вежі	135
7.3.2. Глибина рекурсії та загальна кількість рекурсивних викликів	136
7.3.3. Приклад недоречного використання рекурсії	137
Розділ 8. Обробка та отримання послідовностей	139
8.1. Послідовності псевдовипадкових чисел	139
8.2. Статична пам'ять	141
8.3. Обробка послідовностей	142
8.3.1. Загальна схема побудови програми	142
8.3.2. Зміна умови завершення послідовності	145
8.3.3. Зміна дій, виконуваних з послідовністю	145
Розділ 9. Структурна організація програми	151
9.1. Програма в кількох файлах	151
9.2. Означення та оголошення імен змінних	154
9.3. Поняття простору імен	155
Додаток А. Системи числення	160
Додаток Б. Пріоритет операторів мови C++	166
Додаток В. Деякі бібліотечні математичні функції	167
Бібліографічний список	168
Предметний покажчик	169

Навчальне видання

БЄЛОВ Юрій Анатолійович
КАРНАУХ Тетяна Олександрівна
КОВАЛЬ Юрій Віталійович
СТАВРОВСЬКИЙ Андрій Борисович

ВСТУП ДО ПРОГРАМУВАННЯ МОВОЮ C++

ОРГАНІЗАЦІЯ ОБЧИСЛЕНЬ

Навчальний посібник

Редактор *Н. Земляна*

Оригінал-макет виготовлено Видавничо-поліграфічним центром "Київський університет"
Виконавець *Т. Мельничук*



Формат 60x84^{1/16}. Ум. друк. арк. 5,1. Наклад 100. Зам. № 212-5983.
Гарнітура Times New Roman. Папір офсетний. Друк офсетний. Вид. № X7.
Підписано до друку 01.03.12

Видавець і виготовлювач
Видавничо-поліграфічний центр "Київський університет"
01601, Київ, б-р Т. Шевченка, 14, кімн. 43
☎ (38044) 239 32 22; (38044) 239 31 72; тел./факс (38044) 239 31 28
e-mail: vpc_div.chief@univ.kiev.ua
http: vpc.univ.kiev.ua

Свідоцтво суб'єкта видавничої справи ДК № 1103 від 31.10.02