

## Оглавление

7. Операции (продолжение).....	2
Преобразования типов.....	2
Операции инкремента и декремента.....	3
Операторы и выражения присваивания.....	4
Битовые операции.....	5
Приоритеты операций.....	8
8. Управление.....	9
Выражения и блоки.....	9
Конструкция if-else.....	10
Конструкция else-if.....	12
Переключатель switch.....	13
Циклы while и for.....	15
В цикле.....	15
Инструкция for.....	15
Цикл do-while.....	17
Инструкции break и continue.....	18
Инструкция goto и метки.....	19

## 7. Операции (продолжение)

### Преобразования типов

При участии в арифметических операциях операндов разных типов, перед выполнением операции осуществляется преобразование типов так, чтобы не было потери точности. Затем осуществляется сама операция.

Типы данных в порядке возрастания точности:

char, short, int, long, float, double.

#### Пример:

```
int a, c;
```

```
float d, e;
```

```
e = d*(c+e); /* c будет преобразовано в float */
```

```
a = 'A' + 20; /* 'A' будет преобразовано в int */
```

В некоторых случаях правила преобразования типов не позволяют получить верный результат, например:

```
int a, b;
```

```
float c;
```

```
a = 7;
```

```
b = 14;
```

```
c = a/b;          /* результат 0 */
```

Для любого выражения можно явно указать преобразование его типа,

используя унарный оператор, называемый приведением. Конструкция вида (имя-типа) выражение приводит выражение к указанному в скобках типу по перечисленным выше правилам.

Для нашего примера применение операции преобразования типа будет выглядеть так:

```
c = (float)a / (float)b;
```

Операция преобразования типа имеет приоритет более высокий, чем арифметическая операция.

Заметим, что операция приведения всего лишь вырабатывает значение *n* указанного типа, но саму переменную *n* не затрагивает. Приоритет оператора приведения столь же высок, как и любого унарного оператора, что зафиксировано в таблице, помещенной в конце этой главы.

### **Операции инкремента и декремента**

В Си есть два необычных оператора, предназначенных для увеличения и уменьшения переменных. Оператор инкремента `++` добавляет 1 к своему операнду, а оператор декремента `--` вычитает 1.

Необычность операторов `++` и `--` в том, что их можно использовать и как префиксные (помещая перед переменной: `++n`), и как постфиксные (помещая после переменной: `n++`) операторы. В обоих случаях значение *n* увеличивается на 1, но выражение `++n` увеличивает *n* до того, как его значение будет использовано, а `n++` — после того.

Предположим, что *n* имеет значение 5, тогда

```
x = n++;
```

установит *x* в значение 5, а

```
x = ++n;
```

установит  $x$  в значение  $b$ . И в том и другом случае  $n$  станет равным  $b$ . Операторы инкремента и декремента можно применять только к переменным. Выражения вроде  $(i+j)++$  недопустимы.

## Операторы и выражения присваивания

Выражение

$$i = i + 2$$

в котором стоящая слева переменная повторяется и справа, можно написать в сжатом виде:

$$i += 2$$

Операция  $+=$ , как и  $=$ , называется *операцией присваивания*.

Большинству бинарных операторов (аналогичных  $+$  и имеющих левый и правый операнды) соответствуют операции присваивания  $op=$ , где  $op$  — один из операторов

$+$

$*$

$/$

$\%$

$<<$

$>>$

$\&$

$\wedge$

$|$

Если  $\text{выр } 1$  и  $\text{выр } 2$  — выражения, то

$\text{выр } 1 \text{ } op= \text{выр } 2$

эквивалентно

$\text{выр } 1 = (\text{выр } 1) \text{ } op (\text{выр } 2)$

с той лишь разницей, что  $\text{выр } 1$  вычисляется только один раз. Обратите

внимание на скобки вокруг выр 2:

$$x *= y + 1$$

эквивалентно

$$x = x * (y + 1),$$

но не

$$x = x * y + 1.$$

Использование операций ++, --, +=, -=, \*=, /=, %= вместо обычных не является обязательным, но их применение считается хорошим стилем программирования на языке Си.

## Битовые операции

Любые данные, записанные в память ЭВМ, как известно, представляют собой последовательность бит, т.е. последовательность нулей и единиц. Например, любое число типа int будет занимать 2 байта в памяти, т.е 16 бит. Его можно рассматривать двояко: либо как целое число (так и делается при выполнении операций \*, /, +, -, %), либо как последовательность бит, что возможно при использовании битовых операций.

В Си имеются шесть операторов для манипулирования с битами. Их можно применять только к целочисленным операндам, т. е. к операндам типов char, short, int и long, знаковым и беззнаковым.

В Си имеются следующие *побитовые* операции, которые аналогичны логическим операциям, но выполняются независимо над каждым битом данных. Если операция двуместная, то она выполняется над соответствующими битами операндов.

~ побитовое отрицание (унарная),

& побитовое "и" (бинарная),

$\wedge$  побитовое "исключающие или" (бинарная),

$|$  побитовое "или" (бинарная).

Результаты побитовых операций,  $a$  и  $b$  — отдельные биты чисел:

$a$	$b$	$\sim a$	$a \& b$	$a \wedge b$	$a   b$
0	0	1	0	0	0
0	1	1	0	1	1
1	0	0	0	1	1
1	1	0	1	0	1

Рассмотрим несколько примеров.

Операция  $\&$  (побитовое И) часто используется для обнуления некоторой группы разрядов. Например,

$n = n \& 65280;$

Обозначим двоичное (битовое) представление значения  $n$  до выполнения операции через  $a_{15}a_{14}...a_1a_0$ . В таблице показаны двоичные (битовые) представления  $n$ ,  $65280$ ,  $n\&65280$ .

$n$	$a_{15}$	$a_{14}$	$a_{13}$	$a_{12}$	$a_{11}$	$a_{10}$	$a_9$	$a_8$	$a_7$	$a_6$	$a_5$	$a_4$	$a_3$	$a_2$	$a_1$	$a_0$
65280	1	1	1	1	1	1	1	1	0	0	0	0	0	0	0	0
$n\&65280$	$a_{15}$	$a_{14}$	$a_{13}$	$a_{12}$	$a_{11}$	$a_{10}$	$a_9$	$a_8$	0	0	0	0	0	0	0	0

Мы видим, что оператор  $n = n \& 65280;$  обнуляет те разряды  $n$ , в которых в двоичном представлении  $65280$  находятся нули, т. е. последние 8 разрядов  $n$ .

Операция  $|$  (побитовое ИЛИ) применяют для установки разрядов; так,

$x = x | SET\_ON;$

устанавливает единицы в тех разрядах  $x$ , которым соответствуют единицы в  $SET\_ON$ .

Операция  $\wedge$  (побитовое исключающее ИЛИ) в каждом разряде установит 1, если соответствующие разряды операндов имеют различные значения, и 0, когда они совпадают.

Унарная операция  $\sim$  поразрядно «обращает» целое, т. е. превращает каждый единичный бит в нулевой и наоборот.

К битовым операциям относятся операции сдвига  $\ll$  и  $\gg$  :

$a \ll b$  сдвиг битов переменной  $a$  влево на  $b$  позиций,

$a \gg b$  сдвиг битов переменной  $a$  вправо на  $b$  позиций.

Так,  $x \ll 3$  сдвигает значение  $x$  влево на 3 позиции, заполняя освобождающиеся биты нулями, что эквивалентно умножению  $x$  на 8.

Выражение  $x \gg 2$  сдвигает значение  $x$  вправо на 2 позиции, заполняя освобождающиеся биты нулями, что эквивалентно делению нацело  $x$  на 4.

Сдвиг вправо беззнаковой величины всегда сопровождается заполнением освобождающихся разрядов нулями. Сдвиг вправо знаковой величины осуществляется разными компиляторами по-разному.

Все битовые операции выполняются слева направо. В следующей строке приведены битовые операции в порядке уменьшения их приоритета.

$\sim$ ,  $\ll \gg$ ,  $\&$ ,  $\wedge$ ,  $|$

Для двуместных битовых операций определены дополнительные операции присваивания :

$a \ll= b$ ; эквивалентно  $a = a \ll b$ ,

$a \gg= b$ ; эквивалентно  $a = a \gg b$ ,

$a \&= b$ ; эквивалентно  $a = a \& b$ ,

$a \wedge= b$ ; эквивалентно  $a = a \wedge b$ ,

$a |= b$ ; эквивалентно  $a = a | b$ .

### Приоритеты операций

Приоритеты и направление рассмотренных выше операций сведены в следующую таблицу. Операции одинакового приоритета объединены в группы, чем выше положение группы в таблице, тем выше приоритет операций группы.

В таблице показаны приоритеты операций, в том числе и тех, про которые еще не говорилось.

### Таблица приоритетов операций

Операции одного приоритета	Направление выполнения операции
! ~ ++ -- (тип) sizeof	←
* / %	→
+ - (бинарные)	→
<< >>	→
< <= > >=	→
== !=	→
&	→
^	→
	→
&&	→
	→
= *= /= %= += -= <<= >>=	←
&= ^=  =	

Операции, перечисленные на одной строке, имеют одинаковый приоритет; строки упорядочены по убыванию приоритетов; так, например, \*, / и % имеют одинаковый приоритет, который выше, чем приоритет бинарных + и -. Унарные операции +, - имеют более высокий приоритет, чем те же бинарные операции.

## 8. Управление

Порядок, в котором выполняются вычисления, определяется *инструкциями управления*.

### Выражения и блоки

Как было уже описано выше, выражение, скажем `x = 0`, `i++` или `printf (...)`, становится оператором, если в конце его поставить точку с запятой, например:

```
x = 0;
```

```
i++;
```

```
printf (...);
```

В Си точка с запятой является заключающим символом оператора, а не разделителем, как в языке Паскаль.

Фигурные скобки { и } используются для объединения объявлений и инструкций в *составной оператор*, или *блок*, чтобы с точки зрения синтаксиса эта новая конструкция воспринималась как одна инструкция.

Фигурные скобки, обрамляющие группу операторов, образующих тело функции, — это один пример; второй пример — это скобки, объединяющие операторы, помещенные после `if`, `else`, `while` или `for`.

После правой закрывающей фигурной скобки в конце блока точка с запятой не ставится.

### Конструкция if-else

Конструкция if-else используется для принятия решения. Формально ее синтаксисом является:

if (выражение)

оператор 1

else

оператор 2

причем else-часть может и отсутствовать.

Если в качестве оператора 1 или оператора 2 используется группа операторов, то ее записывают как составной оператор, заключая ее в операторные скобки "{" и "}". Сначала вычисляется выражение, и, если оно истинно (т. е. отлично от нуля), выполняется оператор1. Если выражение ложно (т. е. его значение равно нулю) и существует else-часть, то выполняется оператор2.

Так как if просто проверяет числовое значение выражения, условие иногда можно записывать в сокращенном виде. Так, запись

if (выражение)

короче, чем

if (выражение != 0)

Иногда такие сокращения естественны и ясны, в других случаях, наоборот, затрудняют понимание программы.

При наличии вложенных операторов if следует иметь в виду, что ключевое слово else всегда относится к ближайшему if, как показано в следующем примере:

```
if ( b > a )
    if ( c < d ) k= sin(x);
        else t = cos(x);
    else c = tan( x );
```

Для того чтобы избежать ошибок рекомендуется использовать скобки, указывающие границы блока.

```
if ( b < a )
{
    if( c < d ) k = sin( x );
        else t = cos( x );
}
else c = tan( x );
```

Особенно это важно если у вложенного оператора if отсутствует else, например:

```
if( b > a )
{
    if( c < d ) k = sin( x );
}
}
```

else

c = tan( x );

В некоторых случаях вместо оператора if удобно использовать условную операцию ? :, которая позволяет сократить запись программ и число используемых переменных.

результат = выражение\_0 ? выражение\_1 :  
выражение\_2

Результат условной операции равен выражению\_1, если выражение\_0 не равно 0 и выражению\_2 в противном случае.

Например, следующий оператор

if ( x>a ) f = sin( x-a ); else f = sin(x);

можно заменить условной операцией, и сразу вычислить f:

f = sin( x>a ? x-a : x );

Очевидно, в последнем случае получился более короткий код, поскольку обращений к переменной f и функции sin вдвое меньше.

### **Конструкция else-if**

Конструкция

if ( выражение )

оператор

else if ( выражение )

оператор

```
else if (выражение)
    оператор
else if (выражение)
    оператор
else
    оператор
```

встречается так часто, что о ней стоит поговорить особо. Приведенная последовательность операторов `if` — самый общий способ описания многоступенчатого принятия решения. Выражения вычисляются по порядку; как только встречается выражение со значением "истина", выполняется соответствующий ему оператор; на этом последовательность проверок завершается. Оператор может быть и составным. Последняя `else`-часть срабатывает, если не выполняются все предыдущие условия. Иногда в последней части не требуется производить никаких действий, в этом случае фрагмент

```
else
инструкция
```

можно опустить или использовать для фиксации ошибочной ("невозможной") ситуации.

### **Переключатель `switch`**

Инструкция `switch` используется для выбора одного из многих путей. Она проверяет, совпадает ли значение выражения с одним из значений, входящих в некоторое множество целых констант, и выполняет

соответствующую этому значению ветвь программы:

```
switch (выражение) {  
case конст-выр: инструкции  
case конст-выр: инструкции  
default: инструкции  
}
```

Каждая ветвь `case` помечена одной или несколькими целочисленными константами или же константными выражениями. Вычисления начинаются с той ветви `case`, в которой константа совпадает со значением выражения. Константы всех ветвей `case` должны отличаться друг от друга. Если выяснилось, что ни одна из констант не подходит, то выполняется ветвь, помеченная словом `default`, если таковая имеется, в противном случае ничего не делается. Ветви `case` и `default` можно располагать в любом порядке.

Инструкция `break` вызывает немедленный выход из переключателя `switch`. Поскольку выбор ветви `case` реализуется как переход на метку, то после выполнения одной ветви `case`, если ничего не предпринять, программа провалится вниз на следующую ветвь. Инструкции `break` и `return` — наиболее распространенные средства выхода из переключателя.

"Сквозное" выполнение ветвей `case` вызывает смешанные чувства. С одной стороны, это хорошо, поскольку позволяет несколько ветвей `case` объединить в одну, как мы и поступили с цифрами в нашем примере. Но с другой это означает, что в конце почти каждой ветви придется ставить `break`, чтобы избежать перехода к следующей. Последовательный проход по ветвям — вещь ненадежная, это чревато ошибками, особенно

при изменении программы. За исключением случая с несколькими метками для одного вычисления, старайтесь по возможности реже пользоваться сквозным проходом, но если уж вы его применяете, обязательно комментируйте эти особые места.

Даже в конце последней ветви (после default в нашем примере) помещайте инструкцию break, хотя с точки зрения логики в ней нет никакой необходимости. Но эта маленькая предосторожность спасет вас, когда однажды вам потребуется добавить в конец еще одну ветвь case.

## **Циклы while и for**

В цикле

while (выражение)

оператор

вычисляется выражение. Если его значение отлично от нуля, то выполняется оператор, и вычисление выражения повторяется. Этот цикл продолжается до тех пор, пока выражение не станет равным нулю, после чего оператор уже не выполнится и вычисления продолжатся с точки, расположенной сразу за инструкцией.

## **Инструкция for**

for (выр 1; выр 2; выр 3 )

инструкция

эквивалентна конструкции

выр 1;

while (выр 2 ) {

инструкция

```
выр 3;  
}
```

С точки зрения грамматики три компоненты цикла `for` представляют собой произвольные выражения, но чаще `выр 1` и `выр 3` — это присваивания или вызовы функций, а `выр 2` — выражение отношения. Любое из этих

трех выражений может отсутствовать, но точку с запятой опускать нельзя. При отсутствии `выр 1` или `выр 3` считается, что их просто нет в конструкции цикла; при отсутствии `выр 2` предполагается, что его значение как бы всегда истинно. Например,

```
for (;;) {  
...  
}
```

есть "бесконечный" цикл, выполнение которого, вероятно, прерывается каким-то другим способом, например, с помощью инструкций `break` или `return`.

Там, где есть простая инициализация и пошаговое увеличение значения некоторой переменной, больше подходит цикл `for`, так как в этом цикле организующая его часть сосредоточена в начале записи. Например, начало цикла, обрабатывающего первые `n` элементов массива, имеет следующий вид:

```
for (i = 0; i < n; i++)  
...
```

В конструкции `for` бывает удобно использовать еще один оператор `Сi` —

это "," (запятая), которую чаще всего используют в инструкции for. Пара выражений, разделенных запятой, вычисляется слева направо. Типом и значением результата являются тип и значение правого выражения, что позволяет в инструкции for в каждой из трех компонент иметь по несколько выражений, например вести два индекса параллельно. Продемонстрируем это на примере

```
for (i = 0, j = strlen(s)-1; i < j; i++, j--) {  
    c = s[i];  
    s[i] = s[j];  
    s[j] = c;  
}
```

Запятые как операторами следует пользоваться умеренно.

### **Цикл do-while**

Как мы говорили в главе 1, в циклах while и for проверка условия окончания цикла выполняется наверху. В Си имеется еще один вид цикла, do-while, в котором эта проверка в отличие от while и for делается внизу после каждого прохождения тела цикла, т. е. после того, как тело выполнится хотя бы один раз. Цикл do-while имеет следующий синтаксис:

```
do  
инструкция  
while (выражение);
```

Сначала выполняется инструкция, затем вычисляется выражение. Если оно истинно, то инструкция выполняется снова и т. д. Когда выражение становится ложным, цикл заканчивает работу. Цикл do-while

эквивалентен циклу `repeat-until` в Паскале с той лишь разницей, что в первом случае указывается условие продолжения цикла, а во втором — условие его окончания.

Опыт показывает, что цикл `do-while` используется гораздо реже, чем `while` и `for`. Тем не менее, потребность в нем время от времени возникает.

### **Инструкции `break` и `continue`**

Иногда бывает удобно выйти из цикла не по результату проверки, осуществляемой в начале или в конце цикла, а каким-то другим способом. Такую возможность для циклов `for`, `while` и `do-while`, а также для переключателя `switch` предоставляет инструкция `break`. Эта инструкция вызывает немедленный выход из самого внутреннего из объемлющих ее циклов или переключателей.

Инструкция `continue` в чем-то похожа на `break`, но применяется гораздо реже. Она вынуждает ближайший объемлющий ее цикл (`for`, `while` или `do-while`) начать следующий шаг итерации. Для `while` и `do-while` это означает немедленный переход к проверке условия, а для `for` — к приращению шага. Инструкцию `continue` можно применять только к циклам, но не к `switch`. Внутри переключателя `switch`, расположенного в цикле, она вызовет переход к следующей итерации этого цикла.

Вот фрагмент программы, обрабатывающий только неотрицательные элементы массива `a` (отрицательные пропускаются).

```
for ( i = 0 ; i < n; i++) {  
    if (a[i] < 0) /* пропуск отрицательных элементов  
                */continue;
```

```
/* обработка положительных элементов */  
}
```

К инструкции `continue` часто прибегают тогда, когда оставшаяся часть цикла сложна, а замена условия в нем на противоположное и введение еще одного уровня приводят к слишком большому числу уровней вложенности.

### **Инструкция `goto` и метки**

В Си имеются порицаемая многими инструкция `goto` и метки для перехода на них. Строго говоря, в этой инструкции нет никакой необходимости, и на практике почти всегда легко без нее обойтись.

Однако существуют случаи, в которых `goto` может пригодиться. Наиболее типична ситуация, когда нужно прервать обработку в некоторой глубоко вложенной структуре и выйти сразу из двух или большего числа вложенных циклов. Инструкция `break` здесь не поможет, так как она обеспечит выход только из самого внутреннего цикла. В качестве примера рассмотрим следующую конструкцию:

```
for (...)  
for (...) {  
...  
if (катастрофа)  
goto ошибка;  
}  
...  
ошибка: ликвидировать беспорядок
```

Такая организация программы удобна, если подпрограмма обработки ошибочной ситуации не тривиальна и ошибка может встретиться в нескольких местах.

Метка имеет вид обычного имени переменной, за которым следует двоеточие. На метку можно перейти с помощью `goto` из любого места данной функции, т. е. метка видима на протяжении всей функции.

За исключением редких случаев, подобных только что приведенным, программы с применением `goto`, как правило, труднее для понимания и сопровождения, чем программы, решающие те же задачи без `goto`. К `goto` следует прибегать крайне редко, если использовать эту инструкцию вообще.