

Выражения языка Си

А. А. Вылиток

1. Объекты и *l*-обозначения

Объект — это область памяти, в которую можно записывать определенную информацию и считывать ее оттуда. *l-обозначение* — это выражение, означающее объект. Термин «*l-обозначение*» произошел от записи присваивания $E_1 = E_2$, в которой левый (*left* — левый (англ.), отсюда и буква *l*) операнд E_1 должен быть *l-обозначением*.

Примеры:

| Выражение | Комментарий |
|-------------------|--|
| $int\ i;$ | i — переменная целого типа int |
| $int\ *pi = \&i;$ | pi — переменная типа «указатель на int » |
| $i = 10;$ | выражение i здесь является <i>l-обозначением</i> , оно обозначает объект целого типа |
| $*pi = i + 1;$ | выражение $*pi$ обозначает тот же объект целого типа |

Некоторые операции могут образовывать *l-обозначения*, другие — нет.

Не могут быть *l-обозначениями*:

- имена функций
- константы перечислимых типов
- вызовы функций
- операции приведения типов

Могут быть *l-обозначениями*:

- имена переменных
- выражения в скобках вида: (e) , где e является *l-обозначением*
- $e[k]$
- $e.имя$, если e является *l-обозначением*
- $e->имя$
- $*e$
- строковая константа

По способу записи все операции подразделяются на классы:

- постфиксные: $\langle операнд \rangle \langle операция \rangle$ (например, $X++$)
- префиксные: $\langle операция \rangle \langle операнд \rangle$ (например, $++X$)
- инфиксные: $\langle операнд \rangle \langle операция \rangle \langle операнд \rangle$ (например, $X + Y$)

2. Приоритет и ассоциативность операций

Каждая операция имеет вполне определенный *приоритет* и *ассоциативность*. Это позволяет без лишних скобок однозначно понимать, к какой операции относится операнд, стоящий между двумя соседними операциями. Например, в выражении

$$a + b * c$$

операнд b относится к операции умножения, так как у нее приоритет выше, чем у сложения. Поэтому эквивалентное выражение со скобками будет таким:

$$a + (b * c)$$

Операции одинакового приоритета либо *левоассоциативны*, либо *правоассоциативны*. Это значит, что операнд, находящийся между двумя такими операциями, относится либо к левой операции, либо (в случае правой ассоциативности) к правой. В языке Си операции сложения и вычитания имеют одинаковый приоритет и левую ассоциативность. Поэтому в выражении

$$a - b + c$$

операнд b относится к левой операции, т.е. к «минусу», а не к «плюсу», и это выражение эквивалентно следующему выражению со скобками:

$$((a - b) + c)$$

Таким образом, левоассоциативные операции группируются с помощью скобок **слева направо**; правая ассоциативность задаёт способ группировки операций **справа налево**. Примером правоассоциативной операции в языке Си является операция присваивания. Выражение с операциями присваивания

$$a = b = c$$

эквивалентно выражению

$$a = (b = c)$$

Приоритет и ассоциативность позволяют установить границы подвыражений, являющихся операндами, и заключить их в скобки. Например, если в выражении

$$a*(b - c) + 2 + a*4*5 - d$$

каждый нетривиальный операнд заключить в скобки, получим:

$$(((a * (b - c)) + 2) + ((a * 4) * 5)) - d$$

Каждая операция вместе со своими операндами выделена в этом примере отдельным цветом.

Порядок выполнения операций зависит не только от расстановки скобок, но и от порядка вычисления операндов (об этом ниже в п. 4).

В языке Си все постфиксные операции имеют одинаковый приоритет — самый высокий по отношению к другим операциям, — и естественным образом группируются слева направо. Приоритет префиксных операций ниже, чем у постфиксных, но выше, чем у инфиксных. Префиксные операции естественным образом группируются справа налево. Например, в выражении

$\&*p[i]++$

операции $\&$ и $*$ — префиксные, $[]$ и $++$ — постфиксные. Поэтому скобки будут расставлены так:

$\&(*((p[i]++))$

Инфиксные операции разбиты на несколько групп, имеющих разные приоритеты и ассоциативность (см. таблицу в п. 6).

3. Основное значение операции и побочные эффекты

Каждая операция имеет операнды определенных типов и задает способ получения по значениям этих операндов нового значения определенного типа.

Некоторые операции имеют *побочный эффект*. При выполнении этих операций, кроме основного эффекта — вычисления значения — происходят изменения объектов или файлов. Таковы, например, операции присваивания. Значением выражения $a = b$ будет значение переменной b , приведенное к типу переменной a , и в качестве побочного эффекта это значение будет присвоено переменной a .

Иногда выражения вычисляются только ради побочных эффектов, вычисленное значение игнорируется. Вызовы функций и операция приведения типа могут давать «пустое» значение, т.е. значение типа *void*.

4. Порядок вычисления операндов

В некоторых операциях порядок вычисления операндов строго фиксирован. Например, в логическом «ИЛИ» сначала вычисляется левый операнд, затем — правый. В большинстве операций языка Си порядок вычисления операндов не определен. Это значит, что в реализации может быть выбран любой порядок вычислений, и даже перемежаться правый и левый порядок одновременно.

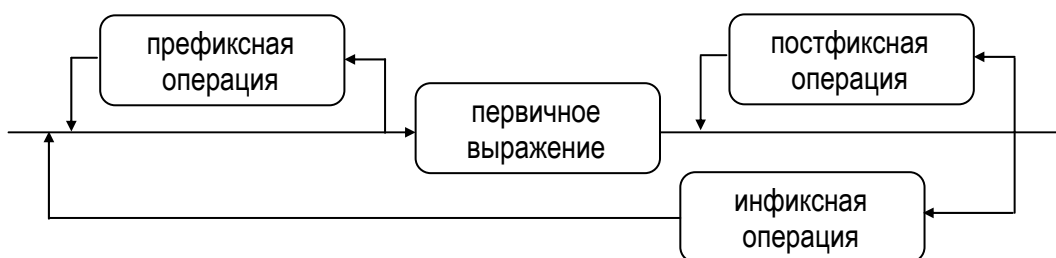
5. Синтаксис выражений

Выражения строятся из *первичных выражений* и знаков операций. Первичные выражения вычисляются в первую очередь, они имеют наивысший приоритет. К первичным выражениям относятся:

- идентификатор
- лексическая константа
- выражение в скобках
- *sizeof* (*описание типа*)

Синтаксис выражений задается диаграммой:

$\langle \text{выражение} \rangle ::=$



6. Таблица приоритетов операций

В таблице перечислены все операции языка Си в порядке убывания приоритетов. Высший приоритет имеет номер 16, низший — номер 1. Для каждой операции указаны способ записи, класс и ассоциативность.

| Лексемы | Название | Нотация | Класс | Приоритет | Группировка |
|---------|-----------------------------------|--|-----------|-----------|---------------|
| [...] | индекс | $X[Y]$ | постфикс. | 16 | слева направо |
| (...) | вызов функции | $X(Y)$ | | | |
| ·⟨имя⟩ | прямой выбор члена ⟨имя⟩ | $X.\langle \text{имя} \rangle$ | | | |
| →⟨имя⟩ | выбор члена ⟨имя⟩ через указатель | $X \rightarrow \langle \text{имя} \rangle$ | | | |
| ++ | увеличение | $X++$ | | | |
| -- | уменьшение | $X--$ | | | |
| sizeof | размер | $\text{sizeof } X$ | префикс. | 15 | справа налево |
| ++ | увеличение | $++X$ | | | |
| -- | уменьшение | $--X$ | | | |
| & | адрес | $\&X$ | | | |
| * | разыменование | $*X$ | | | |
| + | плюс | $+X$ | | | |
| - | минус | $-X$ | | | |
| ~ | побитовое НЕ | $\sim X$ | | | |
| ! | логическое НЕ | $!X$ | | | |
| (⟨тип⟩) | приведение типа | $(\langle \text{тип} \rangle) X$ | префикс. | 14 | справа налево |
| * | умножение | $X * Y$ | инфиксн. | 13 | слева направо |
| / | деление | X / Y | | | |
| % | остаток | $X \% Y$ | | | |
| + | сложение | $X + Y$ | инфиксн. | 12 | слева направо |
| - | вычитание | $X - Y$ | | | |
| << | сдвиг влево | $X \ll Y$ | инфиксн. | 11 | слева направо |
| >> | сдвиг вправо | $X \gg Y$ | | | |
| < | меньше | $X < Y$ | инфиксн. | 10 | слева направо |
| <= | меньше или равно | $X \leq Y$ | | | |
| > | больше | $X > Y$ | | | |
| >= | больше или равно | $X \geq Y$ | | | |
| == | равно | $X == Y$ | инфиксн. | 9 | слева направо |
| != | не равно | $X != Y$ | | | |
| & | побитовое И | $X \& Y$ | инфиксн. | 8 | слева направо |
| ^ | побитовое | $X \wedge Y$ | инфиксн. | 7 | слева направо |

| Лексемы | Название | Нотация | Класс | Приоритет | Группировка |
|---------|--|----------------|----------|-----------|---------------|
| | исключающее ИЛИ | | | | |
| | побитовое ИЛИ | $X Y$ | инфиксн. | 6 | слева направо |
| && | логическое И | $X \&\& Y$ | инфиксн. | 5 | слева направо |
| | логическое ИЛИ | $X Y$ | инфиксн. | 4 | слева направо |
| ? : | условие | $Z ? X : Y$ | инфиксн. | 3 | справа налево |
| = | присваивание | $X = Y$ | инфиксн. | 2 | справа налево |
| *= | присваивание с умножением | $X *= Y$ | | | |
| /= | присваивание с делением | $X /= Y$ | | | |
| %= | присваивание с остатком | $X \% = Y$ | | | |
| += | присваивание со сложением | $X += Y$ | | | |
| -= | присваивание с вычитанием | $X -= Y$ | | | |
| <<= | присваивание со сдвигом влево | $X << = Y$ | | | |
| >>= | присваивание со сдвигом вправо | $X >> = Y$ | | | |
| &= | присваивание с побитовым И | $X \& = Y$ | | | |
| ^= | присваивание с побитовым исключаящим ИЛИ | $X \wedge = Y$ | | | |
| = | присваивание с побитовым ИЛИ | $X = Y$ | | | |
| , | запятая | X, Y | инфиксн. | 1 | слева направо |

7. Виды скобок в выражениях

В выражениях языка Си встречаются три вида скобок:

- 1) ()
- 2) []
- 3) ? :

Выражение должно быть сбалансировано по всем видам скобок. Подвыражения, ограниченные парами скобок любых видов, могут вкладываться друг в друга. Два подвыражения, ограниченные скобками, либо вложены одно в другое, либо не пересекаются.

Примеры:

| Выражение | Комментарий |
|--|------------------------|
| $f(a*(b+c) ? -s+m[x ? y-1 : z] : d) * (5-a)$ | правильное выражение |
| $(m[j]+i]$ | не является выражением |

Круглые скобки имеют четыре различные роли:

- первичное выражение | $(a + b)$
- вызов функции | $f(x, y)$
- приведение типа | $(int) (5.2+1)$
- $sizeof(\langle mun \rangle)$ | $sizeof(int *)$

Роль квадратных скобок — индексирование элементов массива. Кроме того, квадратные скобки используются при описании массива (в них может указываться число элементов в массиве). В выражении $X[Y]$ запись « $[Y]$ » считается постфиксной операцией, применяемой к операнду « X ». Также и в вызове функции $X(Y)$, конструкция « (Y) », где Y — список аргументов (возможно, пустой) считается постфиксной операцией по отношению к операнду « X », именующему функцию.

Скобки $?$: ограничивают в условной операции $Z ? X : Y$ средний операнд X . Конструкция « $? X :$ » по отношению к левому (Z) и правому (Y) операндам рассматривается как инфиксная операция, имеющая правую ассоциативность и приоритет, который ниже, чем у логического ИЛИ, но выше, чем у операций присваивания.

Примеры:

| Выражение | Эквивалентное выражение |
|--|---|
| $a ? b : c ? d : e$ | $a ? b : (c ? d : e)$ |
| $x = y = a ? b + c : d e ? b - c : c * b$ | $x = (y = (a ? (b+c) : ((d e) ? (b-c) : (c*b))))$ |
| $a ? b ? c : d ? e : f : g$ | $a ? (b ? c : (d ? e : f)) : g$ |

Запись $x = a ? b : d = y$ не является правильным выражением, поскольку в соответствии с приоритетами она трактуется как $x = (a ? b : d) = y$, но слева от правой операции присваивания должно быть выражение, которое являлось бы l -обозначением.

8. Точки последовательных вычислений

Побочный эффект при вычислении выражения — это занесение в память значений объектов, изменение состояния файла либо доступ к *volatile*-объектам. К побочным эффектам могут приводить вызовы функций, если вызываемая функция изменяет «внешний» по отношению к ней объект. Кроме того, операции увеличения и уменьшения (префиксные и постфиксные) а также все операции присваивания, помимо своего основного значения, обладают побочным эффектом — изменяют объекты. Обычно эти операции и применяют ради изменения объектов. Однако, побочный эффект не обязан «проявиться» одновременно с вычислением значения операции. Например, $y = *p++$; может быть вычислено как

$$temp = p; p += 1; y = *temp;$$

либо как

$$y = *p; p += 1;$$

Выражение может содержать несколько операций с побочным эффектом. Порядок вычислений важен для понимания того, когда проявляется побочный эффект.

Точка последовательных вычислений (*sequence point*) — это точка в программе, где можно точно определить, какие из побочных эффектов уже проявились, а какие — еще нет. Если полное выражение является частью оператора, то точкой, где заведомо выполнены все побочные эффекты его вычисления, — конец этого выражения. Например, в `y = 37; x += y;` можно быть уверенным, что 37 будет занесено в `y` раньше, чем значение `y` будет извлечено из памяти при вычислении суммы `x + y`.

Полное выражение — это выражение инициализации, операторное выражение, выражение в операторе `return` и управляющее выражение в условном операторе, цикле или операторе `switch` (в том числе каждое из трех выражений оператора `for`).

Кроме того, точки последовательных вычислений могут быть расположены внутри самого выражения:

- при выполнении операции `x, y` такая точка находится между вычислением `x` и `y`;
- при выполнении операции `z ? x : y` такая точка находится между вычислением `z` и вычислением `x` либо `y`;
- при вызове функции все побочные эффекты вычисления значений ее аргументов проявятся перед выполнением ее тела;
- при выполнении операций `x && y` и `x || y` такая точка находится между вычислением `x` и вычислением `y`.

Например, в `if ((c = getchar ()) != EOF && isprint(c))` вызов функции `isprint(c)` произойдет только после того, как переменная `c` получит новое значение.

В стандарте Си между двумя точками последовательных вычислений изменение значения переменной возможно не более одного раза. Например, верно

```
val = 10 * val + (c - '0');
```

но неверно

```
i = ++i + 2;
```

Другой пример выражения, значение которого стандарт Си считает неопределенным:

```
++i*++i
```

Выражение может содержать точки последовательных вычислений, и тем не менее, порядок вычислений не будет однозначным. Например, `f(x) + g(x)` содержит такие точки, однако операция `+` допускает произвольный порядок вычисления ее операндов.