

ЛЕКЦИЯ 11

ОПЕРАЦИИ И ИЗРАЗИ

-  **Операции и техният запис**
-  **Правила за определяне на записаната операция**
-  **Преобразуване на типа**
-  **Изрази и техният запис**
-  **Правила за пресмятане на един израз**

ПРОГ_11

1/16

ОПЕРАЦИИ В ЕПВР

- 1 Наличните операции, правилата за получавания резултат и знакът, с който се отбелязват те, са част от определянето на всеки тип от данни.**
- 2 Видове операции:**
 -  по брой на operandите: **с един, с два и много много рядко с три** operandи;
 -  по тип на резултата: от **същия** тип като operandите и от **друг** тип;
 -  по категории: **аритметични, логически, побитови, сравнения, символни** и т. н..
- 3 С ранг на операции са и всички стандартни функции, определени от езика.**

ПРОГ_11

2/16

ЗАБЕЛЕЖКИ

- ① Знак за операция на английски е **operator**, което нескопосните преводачи механично заменят с **оператор**, чийто английски оригинал е **statement**.
- ② Заради математиката (почти) **няма** операции с повече от два операнда.
- ③ **Операндите са от един и същи тип.**
- ④ Стойностите на operandите се получават до прилагане на операцията.
- ⑤ Условната операция с три операнда е изключение от правила ③ и ④.

прог_11

3/16

ЗАПИС НА ОПЕРАЦИИТЕ

Операциите с един operand имат префиксен запис: **<знак> <operand>**, а в Си и постфиксен запис: **<operand> <знак>**.

Операциите с два операнда имат инфиксен запис: **<лев operand> <знак> <десен operand>**.

Стандартните функции на езика имат функционален префиксен запис със скоби: **<име> (<аргумент1> [,<аргумент2>, ...]).**

Записът на условната операция е специален:

Си: **<условие> ? <operand Да> : <operand Не>**

Алгол-60: **if <условие> then <оп. Да> else <оп. Не>**

прог_11

4/16

ОПРЕДЕЛЯНЕ НА ОПЕРАЦИЯТА

Операциите в повечето ЕПВР **са твърде много**.

Поради това, а и от разбираеми съображения:
едва ли е възможно за всеки знак на операция в езика да има уникален основен символ.

Пример: знак плюс (+) означава както целочислено събиране, така и приближено събиране, че **дори и конкатенация** на низове.

Двусмислието на знака се премахва чрез анализ на operandите:

1 + 2 => целочислено събиране (резултат = 3);

0.1 + 0.2 => приближено събиране (резултат ≈ 0.3);

"не" + "но" => конкатенация (резултат = "нено");

1 + 0.2 и 0.1 + "но" => некоректни (различни типове).

ПРЕОБРАЗУВАНЕ НА ТИПА

Анализът на operandите може да бъде **статичен** (проверка на типа по време на превода) или **динамичен** (проверка на текущата стойност по време на изпълнението).

При некоректни operandи има **две решения**:

① съобщение за намерена грешка:

- при превода със забрана за изпълнението;
- при изпълнението с аварийно спиране.

② преобразуване на стойността на единия operand към по-висшия тип на другия.

Промяната на типа може да бъде **по премълчаване** (**правило** на езика) или **явно записана** (чрез **операция** или **стандартна функция**).

ПРИМЕР: ПРОМЯНА НА ТИПА

Паскал: Анализът е **статичен**, различни типове операнди **са забранени** (необходима е явна промяна). Някои диалекти правят **неявна замяна на INTEGER с REAL**.

Си: Анализът е **статичен**, промяната към най-висия тип е **неявна и задължителна** дори при един и еднотипни операнди: **винаги char, short и int** → **long, single** → **double**; и **само когато трябва long** → **unsigned, long** и **unsigned** → **double, double** → **long double**; при операция **присвояване** става **загуба на битове** без това да бъде грешка.

Вижуъл Бейсик: Анализът е **динамичен**, а замяната на типа е **по премълчаване** при изпълнение:

прог_11 **1 + "2.5" ≈ 3.5; 2.5 & "АБ" = "2.5АБ".**

7/16

ПОНЯТИЕТО ИЗРАЗ

1 Изразите в ЕП са механизъм за създаване (чрез изчисляване) **на нови стойности.**

2 Елементарни изрази са:

- ❑ величините, които **възпроизвеждат** своята **текуща стойност**;
- ❑ операциите, които **изчисляват** определен **резултат** от стойността на своите операнди.
- ❑ **ограден в кръгли скоби () подизраз**, които играе роля на **единен операнд**.

3 Така записът на всеки израз съдържа имена на величини, знаци за операции и скоби.

прог_11

8/16

ПРИМЕР: ИЗРАЗИ

Паскал: `VAR A, B, C : REAL;`
`(-B + SQRT(B**B - 4.0*A*C)) / (2.0*A)`

Си: `int i, j, k; char a[5];`
`k = i++ + ++j` (++ увеличаване с 1)
`i<5 && a[i++]` (&& - логическо И)

Вижуъл Бейсик: `Dim R As Double`

```
Const Pi = 3.14159265358979
2*Pi*R   Pi*R^2
iif( B^2 - 4 * A * C < 0, "Н. Р. К.",
Cstr( (-B+Sqr(B^2 - 4*A*C)) /2/A ) )
```

ИЗЧИСЛЯВАНЕ НА ИЗРАЗ

Достатъчно е в един израз да има **значи за две операции** за да възникне въпросът: „**Коя по-напред?**“ при изпълнение на програмата.

Отговор на този въпрос дават **правилата**, известни като **приоритет на операциите**.

Чрез **тези правила** се определя **както редът за изчисляване на операциите**, така и **разпознаването на техните операнди**.

Правилата за приоритета на операциите са най-мътната част на всеки език.

ПРИОРИТЕТ НА ОПЕРАЦИИТЕ

Операция с по-висок приоритет се изчислява преди операция с по-нисък приоритет и нейният резултат става операнд на по-ниско приоритетната.

При операции с еднакъв приоритет редът на изчисляване обикновено е от ляво на дясно, но в Си има и равни по приоритет операции, които се изчисляват от дясно на ляво.

Има два начина за определяне на приоритета: общо за всички операции (Паскал, Си) и двустепенен – първо по категория, а след това вътре във всяка от тях (БВ).

прог_11

11/16

ОБИЧАЕН ПРИОРИТЕТ

Обичайният приоритет на операциите (по неговото намаляване) е (от математиката):

- ① (под) изрази, оградени с кръгли скоби;
- ② функции (стандартни и потребителски);
- ③ с един operand: смяна на знак, логическо НЕ, увеличаване и намаляване с 1 и др.;
- ④ мултипликативни: умножение, делене, намиране на остатък, логическо И и др.;
- ⑤ адитивни: събиране, изваждане, ИЛИ и др.;
- ⑥ сравнения: равно, различно, по-голямо и др.;
- ⑦ условна операция (когато има такава – Си);
- ⑧ присвояване (когато има такива – Си).

прог_11

12/16

ПРИМЕР: КОШМАРЪТ СИ

- ❶ Предлага **44 операции**, разпределени по приоритет в **15 групи**!
- ❷ Освен европейски (\Rightarrow) приоритетни групи има и арабски (\Leftarrow).
- ❸ Скобите могат да бъдат **игнорирани**.
- ❹ Част от операциите **променят текущата стойност на свой operand**.
- ❺ Десният operand на логическите операции **не се изчислява**, когато стойността на **левия е достатъчна за научаване на резултата**.
- ❻ Измамно **приличащи си означения**: $= \Rightarrow$ присвояване, $== \Rightarrow$ сравняване за равенство.
- ❼ Наличие на **комбинирани операции**:
 $a -= b - c \equiv a = a - (b - c)$.

ПРОГ_11

13/16

ПРИМЕР: ИЗРАЗ В СИ

Декларации: `char a[5], b[5], *p, *q;`

Начало: `p = a; q = b;` : p адр. a[0], q адр. b[0].

Израз: `*p++ = *q++;`

Операция	Резултат	Страницен ефект
❶ <code>p++</code>	адр. a[0]	в р е адр. a[1]
❷ <code>q++</code>	адр. b[0]	в q е адр. b[1]
❸ <code>*p++</code>	адр. a[0] (ляв =)	-
❹ <code>*q++</code>	с/т b[0] (десен =)	пр. в long
❼ <code>=</code>	пр. с/т b[0] в char	<code>a[0] := b[0]</code>

Краен резултат: **пренесената стойност** (като `char`) и когато тя е **нула – ЛЪЖА**!

Краен ефект: поредния елемент на **b** е пренесен **в a** и указателите сочат следващите елементи.

ПРОГ_11

14/16

ЗАКЛЮЧЕНИЕ

Изразите дават възможност за създаване на нови (междинни) стойности.

Правилата за изчисляване на изразите са най-мътните места в един език.

При неувереност в приоритетите използвайте само кратки изрази.

Много компилатори могат да бъдат заставени да предупреждават за съмнителни места.

ЕПВР се раждат, когато бива открит алгоритъм за разбор на изрази (Фортран е съкращение от преводач на формули, т. е. *изрази!*).

**БЛАГОДАРЯ ВИ
ЗА ВНИМАНИЕТО!**

**БЪДЕТЕ С МЕН И
В СЛЕДВАЩАТА ЛЕКЦИЯ,
КОЯТО ЩЕ НИ ОТВЕДЕ
В НЕВЕРОЯТНИЯ СВЯТ НА
ПРОСТИТЕ
ОПЕРАТОРИ**