

## ЛЕКЦИЯ 13

### СТРУКТУРНИ ОПЕРАТОРИ

- ⌚ Видове участъци в един алгоритъм
- ⌚ Същност на структурните оператори
- ⌚ Съставен оператор
- ⌚ Оператори за разклонение
- ⌚ Оператори за повторение

ПРОГ\_13

1/45

### СЪЩНОСТ НА СТРУКТУРНИТЕ ОПЕРАТОРИ

Съдържат като част от своя запис **други оператори и определят реда** за тяхното изпълнение.

**Това са операторите**, които визират теоретиците **на структурното програмиране**.

**Могат да се влагат един в друг (като структурите от данни).**

ПРОГ\_13

3/45

## ВИДОВЕ АЛГОРИТМИ

За да определим какви структурни оператори трябва да има в един ЕПВР преди всичко трябва да решим въпроса **какви участъци** може да **съдържа един алгоритъм**.

Лесно се вижда, че те са три вида:

- ⌚ (Линейна) **последователност**;
- ⌚ **Разклоняване** по поне 2 пъти;
- ⌚ **Повторение** на даден участък.

ПРОГ\_13

2/45

### СЪСТАВЕН ОПЕРАТОР

Последователното изпълнение е главна характеристика на програмата като единно цяло.

От това гледище **специален оператор за последователно изпълнение** като, че ли не е необходим.

В много ЕПВР съществува **синтактично ограничение** като **част от структурен оператор** да се задава **само един единствен друг оператор**.

ПРОГ\_13

4/45

## СЪСТАВЕН ОПЕРАТОР (продължение)

За преодоляване на посоченото ограничение в езици, в които има такова, се предоставя специален оператор за последователно изпълнение на съставящите го оператори.

Този оператор се нарича **съставен оператор** – като единен оператор, той спазва ограничението и в същото време осигурява последователно **изпълнение на операторите**, които са **част от него**.

прог\_13

5/45

## ОПЕРАТОРИ ЗА РАЗКЛОНЕНИЕ

Предназначени са да осигурят приспособимост на програмата към възникващите по време на нейното изпълнение обстоятелства.

При изпълнението им се **изчислява израз** (наречен **условие**) и в зависимост от получената стойност изпълнението продължава **по един от зададените алтернативни пътища**.

прог\_13

7/45

## ПРИМЕР: СЪСТАВЕН ОПЕРАТОР

**Паскал:** BEGIN <оператор1>;  
<оператор2> [ ; ...] END

**Си:** {<оператор1> <оператор2> [...]}

**ВБ:** няма синтактично ограничение като част от структурен оператор да се задава един единствен оператор, поради което **не е необходим** съставен оператор.

прог\_13

6/45

## ОПЕРАТОРИ ЗА РАЗКЛОНЕНИЕ (прод.)

В зависимост от типа на израза – условие, операторите за разклонение, които често се наричат **оператори за вземане на решение**, са **два вида**:

- ❶ **условен оператор** с условие от логически тип и две алтернативи;
- ❷ **оператор за избор** с условие от целочислен (или друг дискретен) тип и произволен брой алтернативи.

прог\_13

8/45

## УСЛОВЕН ОПЕРАТОР (КРАТКА ФОРМА)

**Най-простият вид разклонение е да изпълним или да забиколим (пропуснем изпълнението на) дадено действие.**

Напълно достатъчни са един израз и едно действие.

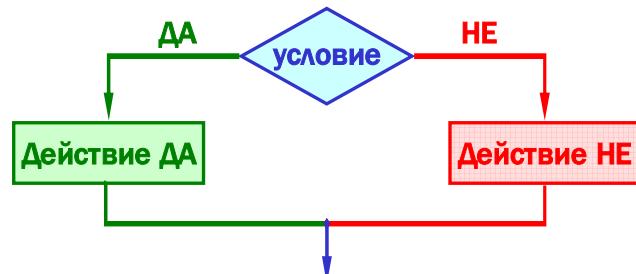


ПРОГ\_13

9/45

## УСЛОВЕН ОПЕРАТОР (ПЪЛНА ФОРМА)

**По-добро решение е да изпълним само едно от две зададени алтернативни действия.**



ПРОГ\_13

11/45

## ПРИМЕР: КРАТКА ФОРМА НА УСЛОВЕН ОПЕРАТОР

Паскал: **IF <условие> THEN <оператор>**

Си: **if (<условие>) <оператор>**

ВБ: **редови** (в един ред):

**If <условие> Then <оп1> [ : <оп2> ... ]** ◀

**If <условие> Then ◀ блоков**

**<оператор1>**

**...**

**End If ◀ (if – ако, then – то)**

ПРОГ\_13

10/45

## ПРИМЕР: ПЪЛНА ФОРМА НА УСЛОВЕН ОПЕРАТОР

Паскал: **IF <усл.> THEN <опер. И> ELSE <опер. А>**

Си: **if (<усл.>) <опер. И> else <опер. А>**

ВБ: **редови** (в един ред):

**If <усл> Then <И1> [ :<И2> ... ] Else <А1> ...** ◀

**If <условие1> Then ◀ и блоков**

**<оператори1>**

**[ElseIf <условие2> Then ◀**

**<оператори2>**

**. . . ]**

**Else ◀**

**<оператори иначе>**

**End If ◀**

ПРОГ\_13

12/45

## ДВУСМИСЛИЕТО НА IF

Наличието на две форми на условния оператор и правото за **влагане на структурни оператори** води до **двуисмисления запис**:

```
IF <условие1> THEN IF <условие2>
THEN <оператор1> ELSE <оператор2>
```

- ❶ **записан е условен оператор в пълна форма** **IF** **условие<sub>1</sub>** **THEN** **оператор\_И ELSE** **оператор<sub>2</sub>**, чийто **оператор\_И** е условният оператор **в кратка форма** **IF** **условие<sub>2</sub>** **THEN** **оператор<sub>1</sub>**;

ПРОГ\_13

13/45

## КОРЕКТЕН ЗАПИС

**Коректният и недвуисмислен запис**

в двата случая **е**:

- ❶ **IF** <условие<sub>1</sub>> **THEN**  
**BEGIN**; **IF** <условие<sub>2</sub>>  
    **THEN** <оператор<sub>1</sub>>  
  **END**; **ELSE** <оператор<sub>2</sub>>
- ❷ **IF** <условие<sub>1</sub>> **THEN** **BEGIN**;  
**IF** <условие<sub>2</sub>> **THEN** <оператор<sub>1</sub>>  
    **ELSE** <оператор<sub>2</sub>> **END**;

ПРОГ\_13

15/45

## ДВУСМИСЛИЕТО НА IF (продължение)

**Двуисмислен запис:**

```
IF <условие1> THEN IF <условие2>
THEN <оператор1> ELSE <оператор2>
```

- ❸ **записан е условен оператор в кратка форма** **IF** **условие<sub>1</sub>** **THEN** **оператор**, чийто **вложен оператор е условният оператор в пълна форма** **IF** **условие<sub>2</sub>** **THEN** **оператор<sub>1</sub>** **ELSE** **оператор<sub>2</sub>**.

ПРОГ\_13

14/45

## РЕШЕНИЯТА

**Създателите на Алгол-60** са били толкова **шокирани от факта** на двусмислие, че набързо **са обявили цитираната конструкция за незаконна, забранявайки след then да се записва условен оператор.**

**Създателите на по-новите езици са полимерални** като въвеждат правилото, че **всяко else се свързва с най-близкия от ляво then** (**Си, Паскал**) – тълкуване ❷.

ПРОГ\_13

16/45

## ЗАБЕЛЕЖКИ

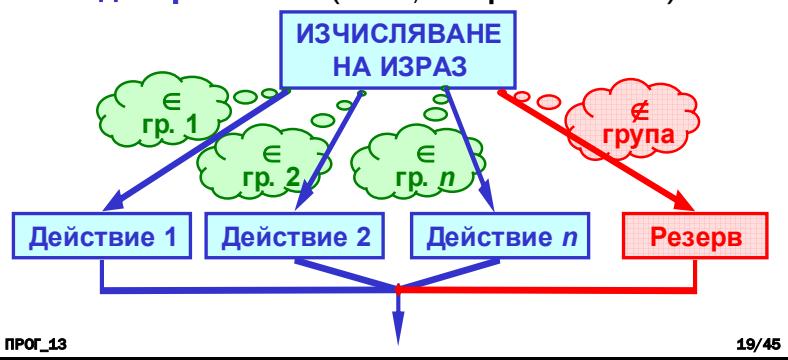
- ❶ Операторът за безусловен преход `go to` и кратката форма на оператор `if` са напълно достатъчни за запис на произволен алгоритъм.
- ❷ Машинните езици съдържат преките еквиваленти само на тези два оператора.
- ❸ Логическият тип е беден на стойности и може да осигури само две алтернативи.
- ❹ Влагането на оператори `if` осигурява произволен брой алтернативи.

прог\_13

17/45

## ОПЕРАТОР ЗА ИЗБОР (продължение)

Освен от целочислен тип изразът за избиране на алтернатива може да бъде от всеки друг дискретен тип (знак, изброим и т. п.).



прог\_13

19/45

## ОПЕРАТОР ЗА ИЗБОР

Влагането на оператори `if` влошава четенето и разбирането на програмата и изиска изчисляване на множество изрази, което не е рационално, а може и да не е желателно.

За осигуряване на множество алтернативи се търсят решения още в първите езици:

- ❖ Изчислявамо `go to` във Фортран;
- ❖ Именоващ израз в Алгол-60 ( $\approx$  масив етикети).

Съвременните езици осигуряват специален оператор за избор, чрез който еднократното изчисляване на целочислен (дискретен) израз дава възможност за продължаване на изпълнението по повече от две алтернативи.

прог\_13

18/45

## ПРИМЕР: ОПЕРАТОР ЗА ИЗБОР В ПАСКАЛ

```
CASE <Израз> OF
  <Списък константи 1> : <Оператор 1>;
  <Списък константи 2> : <Оператор 2>;
  [ . . .
  <Списък константи n> : <Оператор n> ; ]
  [ELSE <Оператор Else>] само в диалекти
END;
```

<Списък константи i> са разделени със запетай константи и интервали (`н..к`) от типа на <Израз>.

прог\_13

20/45

## ПРИМЕР: ОПЕРАТОР ЗА ИЗБОР В СИ

```
switch (<Израз>) {
    <Константа 1> : <Оператори 1>
    <Константа 2> : <Оператори 2>
    [ . . .
    <Константа n> : <Оператори n>]
    [default: <допълнителни оператори>]
}

<Константа i> играе ролята на етикет, т. е. след
<Оператори i> се изпълняват <Оператори i +1> ...
За напускане на switch се използва break.
```

прог\_13

21/45

## ПРИМЕР: ДИАПАЗОНИ ВЪВ ВБ

Диапазоните на ВБ са **най-развити**.  
**Всеки диапазон** се състои от произволен  
**брой разделени със запетай (,)** **елементи**  
**от следните три вида:**

- ◊ <произволен израз>, вкл. константа;
- ◊ **интервал** – <израз От> To <израз До>;
- ◊ **сравнение** – Is <знак> <израз>.

прог\_13

23/45

## ПРИМЕР: ОПЕРАТОР ЗА ИЗБОР ВЪВ ВБ

```
Select Case <Израз> ◀
    Case <Диапазон 1> ◀
        <Оператори 1>
    Case <Диапазон 2> ◀
        <Оператори 2>
    [ . . . Case <Диапазон n> ◀
        <Оператори n>]
    Case Else ◀
        <допълнителни оператори>
End Select ◀
```

прог\_13

22/45

## ОПЕРАТОРИ ЗА ПОВТОРЕНИЕ

Възможността за **многократно повторение** на част  
от програмата е сред **най-големите благини**  
на програмирането: **малко човешки труд** (писане)  
**води до много компютърен труд** и пот по челото  
на ЦП (изпълнение).

Няма ЕПВР, който да не осигурява оператори  
за **повторение** на програмен участък.

**Повторението** на участък е и **доста опасно**:

- ◊ ами **ако не спре** (безкрайно повторение)?
- ◊ **правописна грешка** във Фортран превръща  
 оператора за повторение DO 100 I = 1, 5 в  
 безобиден оператор за присвояване D0100I = 1.5.

прог\_13

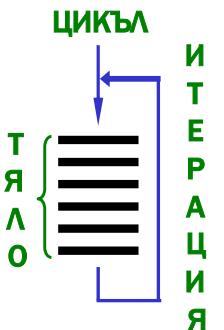
24/45

## НЯКОИ ОПРЕДЕЛЕНИЯ

Повторението се нарича **цикъл**.

Повтарящият се участък се нарича **тяло на цикъла**.

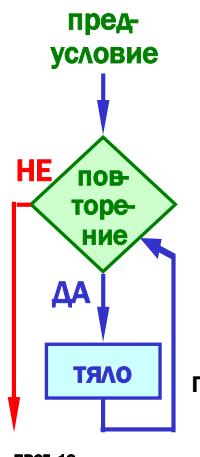
Еднократното изпълнение на повтарящия се участък (тялото) се нарича **итерация**.



прог\_13

25/45

## ЦИКЛИ С УСЛОВИЕ



Може би те са по-важни, защото циклите с пребояване могат да се реализират чрез тях. Условието за повторение е израз от логически тип. Тялото на цикъла, трябва да променя текущите стойности на променливите, участващи при изчисляване на условието за повторение.



прог\_13

27/45

## ВИДОВЕ ЦИКЛИ

Съществен елемент на циклите е определянето на момента, в който ще трябва да последва нова итерация.

Това може да бъде реализирано по 2 начина:

- ◊ проверка на условие чрез изчисляване на израз от логически тип – **цикли по условие**;
- ◊ пребояване на итерациите – **цикли с пребояване**.

От своя страна проверката на условието за повторение може да бъде осъществена:

- ◊ до изпълнение на тялото – **предусловие**;
- ◊ след изпълнение на тялото – **следусловие**.

прог\_13

26/45

## ЗАБЕЛЕЖКИ

- ❶ Тялото на цикъл с предусловие може да не бъде изпълено нито веднъж, когато при достигане на цикъла още първото изчисляване на условието покаже липса на повторение.
- ❷ Тялото на цикъл със следусловие се изпълнява поне веднъж, защото условието за повторение се изчислява след неговото изпълнение.
- ❸ Циклите с предусловие решават около 95% от необходимите случаи.

прог\_13

28/45

## ПРИМЕР: ЦИКЛИ С УСЛОВИЯ В ПАСКАЛ

```
WHILE <Условие> DO <Оператор>; пред
Итерация: еквивалент на оператора
IF <Условие> THEN BEGIN;
    <Оператор>; GOTO Итерация; END
REPEAT <Оператори> UNTIL <Условие>
Итерация: <Оператори> еквивалент
IF NOT <Условие> THEN GOTO Итерация;
    while = докато; until = докогато
```

ПРОГ\_13

29/45

## ПРИМЕР: ЦИКЛИ С ПРЕДУСЛОВИЕ ВЪВ ВБ

```
Do While <Условие> ◀ при истина
    <Оператори>
Loop ◀
While <Условие> ◀ също при истина
    <Оператори>
Wend ◀
Do Until <Условие> ◀ при лъжа
    <Оператори>
Loop ◀
```

ПРОГ\_13

31/45

## ПРИМЕР: ЦИКЛИ С УСЛОВИЯ В СИ

```
while (<Условие>) <Оператор> пред
Итерация: еквивалент на оператора
if (<Условие>)
    {<Оператор> goto Итерация}

do <Оператор> while (<Условие>) след
Итерация: <Оператор> еквивалент
if (<Условие>) goto Итерация;
    Еднотипна проверка на условието!
```

ПРОГ\_13

30/45

## ПРИМЕР: ЦИКЛИ СЪС СЛЕДУСЛОВИЕ ВЪВ ВБ

```
Do ◀
    <Оператори>
Loop While <Условие> ◀ истина
Do ◀
    <Оператори>
Loop Until <Условие> ◀ лъжа
```

ПРОГ\_13

32/45

## ЦИКЛИ С ПРЕБРОЯВАНЕ

В редица случаи броят на повторенията е известен **преди започване на цикъла** (например при еднотипната обработка на всички елементи на един масив).

Тогава вместо да проверяваме условие е **по-лесно да преbroим повторенията.**

Броенето може да бъде:

- ⌚ **нормално** – по нарастване;
- ⌚ **обратно** – по намаляване  
(**предстартово броене**).

прог\_13

33/45

## ЗАБЕЛЕЖКИ (прод.)

- ➄ За „**броене**“ е подходящо **управляващата променлива** да бъде **от произволен дискретен тип**, но **не и от приближен**.
- ➅ Целите числа позволяват **обобщаване: увеличаване/намаляване с произволно избрано цяло число**.
- ➆ В обобщения случай **последователните стойности** на **управляващата променлива образуват аритметична прогресия** с разлика, различна от  $\pm 1$ . Това обяснява и другото име на подобен цикъл – **цикъл за аритметична прогресия**.

прог\_13

35/45

## ЗАБЕЛЕЖКИ

➊ От съществено значение е в тялото на цикъла да знаем номера на повторението. За целта е подходящо да има **променлива**, която да **броя повторенията**. Тя се нарича **управляваща променлива на цикъла**.

➋ За улесняване на авторите на езикови процесори **стойността на управляващата променлива след завършване на цикъла не е определена явно и точно**.

➌ Броенето е еквивалентно на **преминаване към следваща/предишна стойност ( $\pm 1$ )**.

прог\_13

34/45

## ПРИМЕР: ЦИКЪЛ С ПРЕБРОЯВАНЕ

**Паскал:** `FOR <пром.> := <начало> {TO | DOWNTO} <край> DO <оператор>`  
`<пром.> := <начало>; {еквивалент при TO}`  
`WHILE <пром.> <= <край> DO BEGIN;`  
`<оператор>; <пром.> := SUCC(<пром.>);`  
`END;`

**Си:** вместо такъв оператор има **по-общ**  
`for (<начало>; <проверка>; <промяна>)`  
`<оператор>`  
`<начало>; while (<проверка>) еквивалент`  
`{ <оператор> <промяна> }`

прог\_13

36/45

## ПРИМЕР: ЦИКЪЛ С ПРЕБРОЯВАНЕ ВЪВ ВБ

```
For <упр. пром.> = <начало> To <край>
    [Step <стъпка>] ◀
    <оператори>
Next [<управляваща променлива>]
Еквивалент при <стъпка> > 0:
<упр. пром.> = <начало>
Do Until <упр. пром.> > <край> ◀
    <оператори>
    <упр. пром.> = <упр. пром.> + <стъпка>
Loop ◀
```

прог\_13

37/45

## ПРИМЕР: СПЕЦИАЛНО ПРЕБРОЯВАНЕ ВЪВ ВБ

```
For Each <Елемент> In <Група> ◀
    <Оператори>
Next [<Елемент>] ◀
<Елемент> е име на обектова променлива (указател), а <Група> е колекция (специален клас) от обекти от съответен на променливата клас.
```

прог\_13

38/45

## ПРЕКЪСВАНЕ НА ЦИКЪЛ

В тялото на един цикъл могат да бъдат констатирани **условия**, които:

- ① обезсмислят продължаване на изпълнението на цикъла;
- ② изискват незабавно прекъсване на поредната итерация и преминаване към следващата итерация.

Решение на тези въпроси се осигурява от оператор **go to** със специфичен етикет.

Затова **много езици** предлагат **скрит go to**.

прог\_13

39/45

## ПРИМЕР: СКРИТИ GO TO

**Паскал:** **няма** такива оператори.  
**Си:** **break;** – изход от цикъл и оператор **switch**.  
**continue;** – нова итерация.  
**ВБ:** **Exit {Do | For}** ◀ изход от цикъл – **Exit For** се използва **и** при **For Each**.

прог\_13

40/45

## ВЛОЖЕНИ ЦИКЛИ

Операторите за цикъл могат да се влагат един в друг, както и всички други структурни оператори.

**Цикълът**, който е записан в тялото да друг, се нарича **вложен** (вътрешен) **цикъл**.

**Цикълът**, който **съдържа в тялото си друг**, се нарича **външен** (обхващащ) **цикъл**.

**Скритите оператори go to** дават възможности за напускане само на един цикъл, т. е. те **не позволяват от тялото на един вложен цикъл да се напуска външният цикъл**.

**Това е и единственият случай**, в който трябва да се използва оператор **go to**.

прог\_13

41/45

## БЕЗКРАЙНИ ЦИКЛИ

**Безкрайните цикли** (чието повтаряне никога не завършва) по принцип **са опасни**.

**Безкраен цикъл**, може да бъде записан във всеки език.

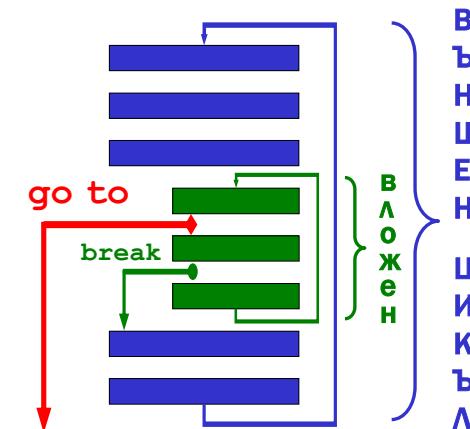
Операторите за безусловен преход (явни и неявни) дават възможност **безкрайните цикли** все пак да завършват своите повторения.

**Явното записване на безкраен цикъл повишава вниманието** на четящия програмата да провери **дали вътре в тялото има условие за край** (**go to**, **break**, **exit**).

прог\_13

43/45

## ПРИМЕР: ВЛОЖЕНИ ЦИКЛИ И GO TO



прог\_13

42/45

## ПРИМЕР: БЕЗКРАЙНИ ЦИКЛИ

**Паскал:** WHILE TRUE DO ...;  
REPEAT ... UNTIL FALSE;

**Си:** while () ... + break!  
for (; ; ) ... + break!

**ВБ:** Do ◀  
... + Exit Do!  
Loop ◀

прог\_13

44/45

**БЛАГОДАРЯ ВИ  
ЗА ВНИМАНИЕТО!**

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