

# Programação Estruturada Estruturas de controle

Paradigmas de Linguagens de Programação

Profa. Heloisa – 1º. Sem. 2019

PLP2019 HAC

1

## Estruturas de Controle

Sebesta, R.W. *Concepts of Programming Languages*. 9a.edição/ Addison-Weley, 2009. Capítulo 9.

- ▶ Estruturas que determinam o fluxo de execução (que comando é executado depois do outro).
  
- ▶ Estruturas de controle podem ser:
  - em nível de comando ou
  - em nível de unidades.

PLP2019 HAC

2

## Estruturas de Controle em Nível de Unidades

- ▶ Mecanismos que permitem fazer chamadas de unidades.
- ▶ Chamadas de unidades explícitas: funções, procedimentos.
- ▶ Chamadas de unidades implícitas: tratadores de exceção, corrotinas, unidades concorrentes.

PLP2019 HAC

3

## Unidades Subordinadas Chamadas Explicitamente

Inclui os subprogramas: subrotinas, funções, procedimentos

- ▶ Função – abstrai uma expressão a ser avaliada
  - Funções retornam valores.
  - Exemplo: cálculo de fatorial de um dado número:
  - **fatorial(n)** deve retornar  $n!$
  - Efeito secundário: quando os parâmetros da função retornam valores.
- ▶ Procedimento – abstrai um comando a ser executado
  - Modifica variáveis
  - Exemplo: ordenação de um vetor de números.
  - **ordena(v)** deve ordenar o vetor  $v$ .

PLP2019 HAC

4

**PASCAL:**

```

function <nome da função> ( <lista de argumentos> ) : <tipo>;
< corpo da função>
end
procedure <nome> (<parâmetros>);
<corpo>
End

```

**C:**

```

<tipo do resultado> <nome> ( <declaração de parâmetros
formais.>
{
<lista de declarações>
<lista de comandos>
}

```

PLP2019 HAC

5

## Parâmetros

- ▶ Permitem a aplicação de subprogramas a dados diferentes.
- ▶ Melhora o reuso de código
- ▶ Sem parâmetros, a utilidade dos subprogramas se restringiria a segmentação do código.
- ▶ **Parâmetro formal** – identificadores usados no cabeçalho do subprograma (definição do subprograma)
- ▶ **Parâmetro real** – identificadores, expressões ou valores usados na chamada do subprograma.
- ▶ **Argumento** – usado como sinônimo de parâmetro real ou para referir o valor passado do parâmetro real para o formal.

PLP2019 HAC

6

## Correspondência entre Parâmetros Formais e Reais

- ▶ A maioria das linguagens usa um **critério posicional** para amarração de argumentos e parâmetros:

- ▶ Definição do procedimento –  $p_i$  são parâmetros:

```
procedure S( p1; p2; ....; pn);
..
end;
```

- ▶ Chamada do procedimento –  $a_i$  são argumentos:

```
S( a1; a2; .....; an);
```

$p_i$  corresponde a  $a_i$  para  $i=1,...n$ .

PLP2019 HAC

7

## Convenções para passagem de parâmetros

- ▶ **Passagem por Referência**

- (Call by Reference) ou
- Compartilhamento (Sharing)

- ▶ Unidade chamadora passa para a unidade chamada o **endereço** do argumento.

- ▶ A variável usada como argumento é **compartilhada** e pode ser modificada.

PLP2019 HAC

8

## Convenções para passagem de parâmetros

- ▶ **Passagem por Cópia** – Os parâmetros se comportam como variáveis locais. Pode ter 3 tipos:
  - Passagem de Valor – argumentos são usados para inicializar parâmetros, que funcionam como variáveis locais. Valores não podem retornar por esses parâmetros.
  - Passagem de Resultado – parâmetros não recebem valores na chamada, funcionam como variáveis locais mas retornam valores na saída
  - Passagem de Valor–Resultado – engloba os dois anteriores



PLP2019 HAC

9

## Convenções para passagem de parâmetros

- ▶ **Passagem de nome** – a amarração do parâmetro à posição não é feita na hora da chamada, mas a cada vez que ele é usado na unidade chamada.
- ▶ Portanto, atribuições ao mesmo parâmetro podem ser feitas a posições diferentes a cada ocorrência.



PLP2019 HAC

10

## Exemplos:

## Passagem por referência X passagem por valor

## PASCAL:

```

var a, b: integer;
procedure P (x: integer; var y: integer);
  begin x := x + 1 ; y := y + 1 ;
  writeln (x , y)
  end;

```

```

begin a := 0 ; b := 0 ;
      P (a,b);
      writeln (a,b)
end.

```

x é passado por valor  
y é passado por referência

Saída: 1 1  
0 1

## C

```

void troca1(int x, int y)
{
  int z;
  z = x; x = y; y = z;
}

```

.....

```

a = 10; b = 5;
troca1(a,b);

```

**x e y são passados por valor**  
os valores de a e b não  
são trocados

```

void troca(int *px, int *py)
{
  int z;
  z = *px; *px = *py;
  *py = z;
}

```

.....

```

a = 10; b = 5;
troca(&a,&b);

```

**x e y são passados por referência**  
os valores de a e b são trocados

## Exemplos – Passagem por valor–resultado

- ▶ Semântica idêntica a de passagem por referência, exceto quanto os parâmetros formais e reais são sinônimos.

- ▶ Função troca3 em sintaxe similar a ADA:

```
procedure troca3 (a : in out Integer, b : in out Integer) is
// a e b são passados por valor–resultado
  temp : Integer;
begin
  temp := a;
  a := b;
  b := temp;
end troca3;
```

- ▶ Chamada: troca3(c, d);

PLP2018 HAC

13

## Exemplos – Passagem por valor–resultado

- ▶ Chamada: troca3(c, d);
- ▶ As ações da chamada de troca 3 assumindo **passagem por valor–resultado** são:
  - addr\_c = &c %salva o endereço do parâmetro real c
  - addr\_d = &d %salva o endereço do parâmetro real d
  - a = \*addr\_c %copia o valor de c em a
  - b = \*addr\_d %copia o valor de d em b
  - (executa as instruções de troca3)
  - \*addr\_c = a %copia o valor de a na posição ocupada por c
  - \*addr\_d = b %copia o valor de b na posição ocupada por d
- ▶ Os valores de c e d são de fato trocados.

PLP2018 HAC

14

## Passagem por valor–resultado

Deve ter o mesmo efeito da passagem por referência.  
Problemas que devem ser evitados:

**program**

.....

**procedure** exemplo(x, y);

**begin** i := y **end**;

.....

**begin**

i := 2; A[i] := 99;

exemplo( i, A[i]);

**end**.

- ▶ i pode ser alterado diretamente pela atribuição, ou indiretamente pela cópia do resultado
- ▶ Na chamada de *exemplo (i, A[i])*:
  - endereços de i e A[i] são armazenados
  - valores de i e A[i] são copiados em x e y
  - valor de i é modificado em i := y
  - valores de x e y são copiados de volta em i e A[i], logo **valor antigo de i é restaurado**

PLP2019 HAC

15

## Escolha de Mecanismos:

- ▶ Parâmetros que devem retornar valores, devem ser passados por referência
- ▶ Parâmetros que não retornam valores podem ser passados por valor, por segurança;
- ▶ Eficiência da implementação:
  - passagem por referência é cara em termos de processamento pois faz acesso indireto;
  - passagem por cópia pode custar em termos de memória se os objetos forem grandes.

PLP2019 HAC

16



## Passagem por nome

- ▶ Parâmetro real substitui textualmente o parâmetro formal correspondente em todas as suas ocorrências.
- ▶ O parâmetro formal é amarrado ao **método de acesso** no momento da chamada mas a amarração a valor ou endereço é feita só na hora que o parâmetro é atribuído ou referenciado.
- ▶ Adia o cálculo de um argumento até que ele seja realmente utilizado no procedimento.
- ▶ Algol introduziu a passagem por nome.
- ▶ Objetivo: flexibilidade

PLP2019 HAC

17

## Exemplo – passagem de parâmetro por nome

```

procedure BIGSUB;
  integer GLOBAL;
  integer array LIST [1:2];
  procedure SUB (PARAM);
    integer PARAM;
    begin
      PARAM := 3;
      GLOBAL := GLOBAL + 1;
      PARAM := 5
    end;
  begin
    LIST [1] := 2;
    LIST[2] := 2;
    GLOBAL := 1;
    SUB(LIST [GLOBAL])
  end;

```

PARAM é passado por nome

PLP2019 HAC

18

## Exemplo – passagem de parâmetro por nome

- ▶ No final LIST tem valores 3 e 5, atribuídos em SUB.
- ▶ Vantagem: flexibilidade
- ▶ Desvantagens:
  - –mais lento
  - –algumas operações simples não podem ser implementadas como trocar os parâmetros

PLP2019 HAC

19

## Exemplo – passagem de parâmetro por nome

- ▶ Cálculo de  $\sum_{k=l}^u a_k$

```

real procedure Sum(k, l, u, ak)
  value l, u;
  integer k, l, u;
  real ak;
  comment k and ak are passed by name;
begin
  real s;
  s := 0;
  for k := l step 1 until u do
    s := s + ak;
  Sum := s
end;
```

PLP2019 HAC

20

- ▶ A variável índice ( $k$ ) e o termo de soma ( $ak$ ) são passados por nome.
- ▶ Chamada por nome permite que o procedimento mude o valor da variável índice durante a execução do for.
- ▶ Faz com que o argumento  $ak$  seja recalculado durante cada iteração do loop.
- ▶ Tipicamente  $ak$  vai depender das mudanças (por efeito secundário) de  $k$ .

PLP2019 HAC

21

- ▶ Por exemplo, para calcular a soma dos 100 primeiros termos de um array de reais  $V[]$ :
- ▶
 

$$\text{Sum}(i, 1, 100, V[i]).$$
- ▶ Durante a execução de Sum, o valor de  $i$  vai ser incrementado a cada iteração do for.
- ▶ Cada avaliação de  $ak$  vai usar o valor corrente de  $i$  para acessar os elementos do array  $V[i]$ .

PLP2019 HAC

22

- ▶ Uma soma dupla pode ser feita com:

- ▶

$$\text{Sum}(i, l, m, \text{Sum}(j, l, n, A[i,j]))$$

- ▶

- ▶ Uma soma de inteiros pode ser calculada por:

$$\text{Sum}(i, 1, 100, i)$$

- ▶ Soma de quadrados de inteiros:

$$\text{Sum}(i, 1, 100, i*i)$$
