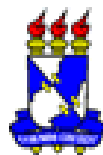


# Parâmetros

Prof. Alberto Costa Neto  
alberto@ufs.br

Linguagens de Programação



Departamento de Computação  
Universidade Federal de Sergipe

# Parâmetros

- Uma abstração pode ser parametrizada
  - Evita-se a repetição do código para a mesma computação
- **Argumento:** é um valor que pode ser passado para uma abstração parametrizada
- **Parâmetro formal:** identificador usado na abstração para denotar um argumento
- **Parâmetro real:** uma expressão passada como argumento e é fornecida no momento da invocação da abstração (chamada da abstração)



# Parâmetros

- Argumentos são Valores de uma linguagem
  - Em Pascal:
    - Valores primitivos
    - Valores compostos (exceto arquivos)
    - Apontadores
    - Referências a variáveis
    - Funções e procedimentos não são valores em Pascal



# Parâmetros

```
float area (float r) {  
    return 3.1416 * r * r;  
}  
main() {  
    float diametro, resultado;  
    diametro = 2.8;  
    resultado = area (diametro/2);  
}
```

Parâmetro formal

Parâmetro real

Qual o Argumento? valor 1.4



# Parâmetros: Correspondência

- Correspondência entre parâmetros reais e formais
  - Por posição
    - A sequência na qual os parâmetros são escritos define a correspondência
    - Ex: Pascal, C++, Java
  - Por palavras chave
    - Vantagem: a ordem é irrelevante
    - Desvantagem: o usuário precisa saber os nomes dos parâmetros formais
  - Valores Default



# Parâmetros: Correspondência

- Por palavras chave

```
procedure exemplo is
```

em ADA

```
  x: integer := 2;
```

```
  y: integer := 3;
```

```
  z: integer := 5;
```

```
  res: integer;
```

```
  function soma(a1, a2, a3: integer) return integer is  
  begin
```

```
    return a1 + a2 + a3;
```

```
  end soma;
```

```
begin
```

```
  res := soma(a3=>y, a1=>z, a2=>x);
```

```
end exemplo;
```



# Parâmetros: Correspondência

- Valores Default

```
int total(int a[],int inicio = 0,int fim = 12,int incr = 1){
    int total = 0;
    for (int i = inicio; i < fim; i += incr)
        total+=a[i];
    return total;
}

main() {
    int[] vendas = {90,40,85,91,55,63,21,35,38,73,50,60};
    int vtotal, vtrim1, vtrim2, vAgoOutDez;
    vtotal = total(vendas);
    vtrim1 = total(vendas, 0, 3);
    vtrim2 = total(vendas, 3, 6);
    vAgoOutDez = total(vendas, 7, 12, 2);
}
```

em C++



# Passagem de Parâmetros

- Processo no qual os parâmetros formais assumem seus respectivos valores durante a execução de um subprograma
- Três aspectos importantes:
  - Modelo Semântico da passagem (in, out e inout)
  - Mecanismo de passagem (cópia, referência e nome)
  - Momento no qual a passagem é realizada (Eager ou Lazy evaluation)

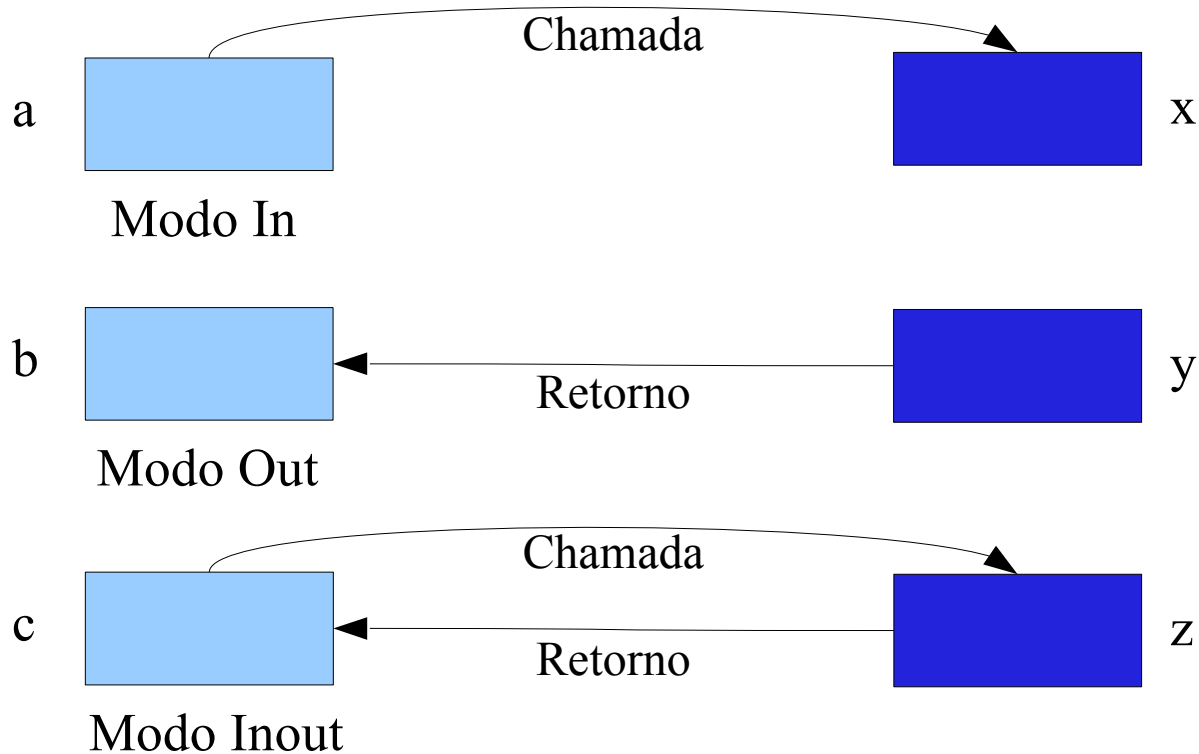




# Modelos semânticos

**Chamador**  
(sub(a, b, c))

**Chamado**  
(void sub(int x, int y, int z))



# Mecanismo de Passagem

- Quando uma abstração é chamada, cada parâmetro formal é vinculado ao argumento correspondente
- Há três tipos de mecanismos para associar argumentos a parâmetros formais:
  - Por cópia
  - Por referência
  - Por nome
    - Substituição do parâmetro formal textualmente pelo parâmetro real (pouco usada)



# Passagem por Cópia

- O parâmetro real é avaliado resultando no argumento
- O parâmetro formal denota uma variável local à abstração
  - Criada na entrada da abstração
  - Destruída na saída da abstração
- Variações e semântica correspondente:
  - Por Valor (**in**)
  - Por Resultado (**out**)
  - Por Valor-Resultado (**inout**)



# Passagem por Valor

- Na entrada da abstração, o valor do argumento é atribuído ao parâmetro formal  $X$  que se comporta como uma variável local
  - Valor de  $X$  pode ser inspecionado e atualizado
  - Atualização de  $X$  não tem efeito em variáveis não-locais



# Passagem por Resultado

- O argumento de entrada é uma variável (com valor indefinido)
- Na entrada da abstração, o parâmetro formal X tem um valor indefinido e se comporta como uma variável local
  - Valor pode ser atualizado
  - Não deveria ser inspecionado (dificulta implementação)
  - No final, valor de X é atribuído à variável argumento recebida



# Passagem por Valor-Resultado

- Combina as passagens Por Valor e Por Resultado
- O argumento de entrada é uma variável (valor definido)
- Na entrada da abstração, o valor do argumento é atribuído ao parâmetro formal X que se comporta como uma variável local
  - Valor pode ser inspecionado e atualizado
  - No final, valor de X é atribuído de volta à variável argumento recebida



# Passagem por Cópia

Ada

```
type Vector is array(1..n) of Float;  
procedure add(v, w: in Vector; sum: out Vector) is  
begin (1)  
    for i in 1 .. n loop  
        sum[i] := v[i] + w[i];  
    end loop;  
end; (2)
```

```
var a,b,c:Vector;  
...add(a,b,c);...
```

***v* e *w* são alocadas e inicializadas com os valores de *a* e *b*;  
*sum* é alocada, mas não é inicializada com o valor de *c*.**

***v* e *w* são desalocadas  
valores de *a* e *b* permanecem inalterados  
conteúdo de *sum* é copiado para *c* e *sum* é desalocada**



# Passagem por Cópia

***u* é alocada e inicializada com o conteúdo de *c***

Ada

```
procedure normalize (u: in out Vector) is
  s: Float := 0.0;
begin (3)
  for i in 1 .. n loop
    s := s + u(i)**2;
  end loop;
  s := sqrt(s);
  for i in 1 .. n loop
    u(i) := u(i)/s;
  end loop;
end; (4)
```

**...normalize(*c*) ;**

**o conteúdo de *u* é copiado para *c* e *u* é desalocada**





# Passagem por Referência

- Permite que o parâmetro formal seja associado diretamente com o argumento
  - Não há alocação interna (variável local)
- Tipo do parâmetro real:
  - Constante
  - Referência



# Passagem por Referência

- Declarações **var** e **const** do Pascal/Ada
- Parâmetro formal é associado ao argumento, que é uma referência para uma variável (**var**) ou valor (**const**)
- Qualquer leitura ou atualização feita sobre o parâmetro formal é uma leitura ou atualização da variável



# Passagem por Referência

em Pascal

```
type Vector = array[1..n] of Real;  
procedure add(const v, w: Vector; var sum:Vector);  
var i:1..n; (1)  
begin  
    for i:=1 to n do  
        sum[i]:=v[i]+w[i];  
end; (2)
```

```
procedure normalize(value result  
    var i:1..n; (3)  
    s: Real;
```

```
var a,b,c:Vector;  
...add(a,b,c);...
```

**v e w são associadas aos valores das constantes a e b;  
sum é associada com a posição de memória onde a  
variável c está alocada**

```
for i:= 1 to n do u[i]:=u[i]/s;  
end; (4)
```

**nada acontece**



# Passagem por Referência

**$u$  é associado com a posição de memória onde a variável  $c$  está alocada**

em Pascal

```
begin
    for i:=1 to n do sum[i]:=v[i]+w[i];
end; (2)

procedure normalize(var u:Vector);
var i: 1..n; (3)
    s: Real;
begin
    s = 0.0;
    for i:= 1 to n do
        s := s+sqr(u[i]);
    s = sqrt(s);
    for i:= 1 to n do
        u[i]:=u[i]/s;
    end; (4)
```

**...normalize(c);**

**nada acontece**



# Passagem por Referência

- Vantagens:
  - Semântica uniforme e simples; válido para todos os tipos de valores
  - Eficiente (exceto para sistemas distribuídos)
- Desvantagens:
  - *Aliasing*: dois identificadores associados a uma mesma variável
  - Dificulta entendimento do código



# Alias e passagem por Referência

```
procedure calcule(var a, b: Integer);  
begin  
    b := 1;  
    b := a + b;  
end;  
  
...  
i := 4;  
... calcule(i, i); ...
```

em Pascal

i resultará em que valor? 2

a e b são *alias*es!



# Parâmetros nas principais LP

- ADA (suportas as 3 semânticas usando in, out e inout)
- C e C++
  - Só suportam por valor
  - Podem usar apontadores para simular referência
- Java (só suporta passagem por valor)
- Pascal
  - Suporta por valor e referência (var e const)
- C# (padrão por valor – **in**)
  - **inout** com passagem por referência (ref)
  - **out** implementada via passagem por referência



# Sugestões de Leitura

- Concepts of Programming Languages (Robert Sebesta)
  - Seções 9.1 até 9.5
- Programming Language Concepts and Paradigms (David Watt)
  - Seção 5.2
- Linguagens de Programação (Flávio Varejão)
  - Seções 6.2.1.2 até 6.2.1.5

