

Linguagens de Programação

Nomes, Amarrações e Escopo

Andrei Rimsa Álvares
andrei@cefetmg.br



Sumário

- Nomes
- Amarrações
- Escopo



CEFET-MG

CENTRO FEDERAL DE EDUCAÇÃO TECNOLÓGICA DE MINAS GERAIS

NOMES

HELLO
my name is

?

Linguagens de Programação



Nomes

- Conceito mais amplo que variáveis
- Podem representar
 - Variáveis
 - Labels
 - Sub-programas (funções)
 - Parâmetros formais
 - Outras construções



Decisões de Design

- Qual deve ser o tamanho máximo de um nome?
- Pode-se utilizar caracteres conectores?
- Os nomes são *case-sensitive*?
- Palavras especiais são reservadas?



Formato dos Nomes

- Tamanho fixo ou variável?
 - FORTRAN I e FORTRAN 77 → 6 caracteres
 - FORTRAN 90 e C → 31 caracteres
 - C++ → Sem limites na teoria, mas depende de implementação
 - Java → Sem limites
- Case-sensitive ou case-insensitive?
 - Case-insensitive diminui a legibilidade do código
 - Ex.: rosa, Rosa, ROSA



Palavras Especiais

- Palavras especiais
 - Nomear ações a serem executadas
 - Separam entidades estáticas
- Palavras reservadas vs palavras-chave
 - Ex.: em FORTRAN

```
REAL laranja  
REAL = 3.4
```

```
REAL INTEGER  
INTEGER REAL
```



Variáveis

- Variáveis são abstrações de endereços de memória
- Tornam os programas mais fáceis de codificar e entender
- Uma variável pode ser caracterizada pelo seu:
 - Nome
 - Endereço
 - Tipo
 - Valor
 - Escopo
 - Tempo de vida



Variáveis: Nomes

- Identificadores das variáveis



Variáveis: Endereços

- Endereço de memória associado
- Um mesmo nome pode estar associado a diferentes endereços
 - Duas variáveis com o mesmo nome (em funções distintas)
 - Mesma variável, mas em uma função recursiva
- Este endereço é conhecido como *l-value*



Variáveis: Aliases

- Múltiplos identificadores apontando para a mesma área de memória
- Pode haver perda de legibilidade
 - A modificação de uma variável tem efeito em outra variável



Variáveis: Tipo

- Determina faixa de valores que uma variável pode receber
 - Exemplo: short (-32.768 a 32767)
- Conjunto de operações associadas
 - Operações: +, -, *, /
 - Funções: **abs**, **exp**



Variáveis: Valor

- O conteúdo do endereço de memória associado a variável
 - Abstração da memória com o tamanho da variável
- Também conhecida como *r-value*
 - Para acessar o *r-value*, deve-se conhecer o *l-value*



CEFET-MG

CENTRO FEDERAL DE EDUCAÇÃO TECNOLÓGICA DE MINAS GERAIS

AMARRAÇÕES



Linguagens de Programação



Conceituação

- **Amarração** (ou *binding*) é uma associação entre entidades de programação
 - Variável/Valor
 - Identificador/Tipo
 - Operador/Símbolo
- O tempo que ocorre a amarração é chamado **tempo de amarração**
- Enfoque na amarração de identificadores a entidades



Tempos de Amarração

- As construções de uma linguagem podem ter os seguintes tempos de amarração
 - 1) Tempo de projeto da LP
 - 2) Tempo de implementação
 - 3) Tempo de compilação
 - 4) Tempo de ligação
 - 5) Tempo de carga
 - 6) Tempo de execução

Por que é importante saber o tempo de amarração?



1) Tempo de Projeto da LP

- Definição dos símbolos da linguagem e seu comportamento
 - Ex: * (multiplicação)
- Definição das palavras reservadas e seu comportamento
 - Ex.: `true`, `if`, `while`



2) Tempo de Implementação

- Implementadas durante a codificação do tradutor (em geral nos compiladores)
- Exemplo: Em C, definição da faixa de valores do tipo
 - `char` → -128 a 127
 - `int` → -2,147,483,648 a 2,147,483,647



3) Tempo de Compilação

- Associação da variável com seu tipo
 - Exemplo:
`int i;`
`char c;`
- Associação de expressões com seus operadores
 - Exemplo:
`3 * 2`
`(x >> 4) & 0xF`



4) Tempo de Ligação

- Integração (ligação) de vários módulos compilados previamente
- Exemplo

```
#include <stdio.h>
#include <math.h>

void main() {
    printf("%f\n", sqrt(25));
}
```

Onde está a implementação da função `sqrt`?

Na biblioteca de matemática (`libm.a`) que pode ser ligada adicionando a flag `-lm` ao `gcc`



5) Tempo de Carga

- Durante o carregamento do programa
 - Memórias associadas a variáveis globais e constantes
 - Endereços de memória relativos substituídos por endereços de memória absolutos



6) Tempo de Execução

- Ocorridas em tempo de execução
- Exemplo
 - Associação de valor a variável
 - Ex: `int x = 5;`
 - Associação de áreas de memória a variáveis
 - Ex: `int x = new int;`



Exercício

- Considere o seguinte trecho de código em C e preencha a tabela:

```
int cont;  
/* ... */  
cont = cont + 5;
```

Exemplo	Tempo de Amarração
Possíveis tipos de <i>cont</i>	
Tipo de <i>cont</i>	
Possíveis valores de <i>cont</i>	
Valor de <i>cont</i>	
Possíveis significados do operador +	
Significado do operador + nesta atribuição	
Representação interna do literal 5	



Amarrações

- O momento em que ocorre a ligação pode ser classificado como **cedo** (*early binding*) ou **tardio** (*late binding*)
- Quanto mais cedo ocorre a ligação, maior a eficiência de execução do programa, mas menor a flexibilidade das estruturas disponibilizadas



Amarração de Tipo

- O tipo deve ser amarrado a variável para que esta seja referenciada pelos programas
- Aspectos importantes
 - Como o tipo deve ser definido?
 - Quando a amarração deve ser feita?
- Amarrações de tipos

Amarração Estática	Amarração Dinâmica
<ul style="list-style-type: none">• Antes da execução• Permanece inalterada na execução	<ul style="list-style-type: none">• Durante a execução• Pode ser criada/alterada na execução



Amarração de Tipo Estática

- Pode ser obtida através de
 - **Declaração explícita:** instrução do programa que lista nomes de variáveis e especifica os tipos.
 - Ex.: em C: `int i, char c;`
 - **Declaração implícita:** Convenções determinam seu tipo.
 - Exemplo em Fortran: começam com I, J, K, L, M, ou N (**INTEGER**), outras (**REAL**)
 - Exemplo em Perl: começam com \$ (**escalar**), @ (**array**), % (**hashtable**)



Amarração de Tipo Dinâmica

- A variável é vinculada a um tipo quando lhe é atribuída um valor em uma instrução de atribuição
- A variável que está sendo atribuída é vinculada ao tipo do valor, variável ou expressão do lado direito da atribuição
- Vantagens:
 - Flexibilidade e generalidade
- Desvantagens:
 - Redução da capacidade de detecção de erro pelo compilador
 - Custo de implementação da vinculação dinâmica



Amarração de Tipo Dinâmica

- Exemplo de alteração de tipo dinamicamente em C#

```
dynamic variavel = new Int32();  
variavel = 10;    // Int32  
variavel = 2.5;  // Double  
variavel = "25/02/2011"; //String  
variavel = DateTime.Parse(variavel); // Data
```

- Exemplo de operadores que alteram o tipo

- PHP

```
<?php  
  $x = 20;  
  var_dump($x);  
  $x .= 'Texto...';  
  var_dump($x);  
?>
```

- JavaScript

```
<script>  
  var x = 20;  
  alert(typeof(x));  
  x += "Texto...";  
  alert(typeof(x));  
</script>
```



Amarrações de Armazenamento

- **Alocação** ➡ Amarração feita em uma célula de memória disponível obtida de um pool de memória
- **Desalocação** ➡ Devolver a célula de memória desvinculada à variável de volta ao pool de memória
- **Tempo de vida** ➡ O tempo no qual aquela variável está vinculada à célula de memória alocada
 - Começa quando a variável é alocada e termina quando ela é desalocada



Amarrações de Armazenamento

- Classificação das variáveis quanto à amarração de armazenamento
 - Variáveis estáticas
 - Variáveis stack-dinâmicas (pilha)
 - Variáveis heap-dinâmicas
 - Explícitas
 - Implícitas



Variáveis Estáticas

- Vinculadas à memória antes da execução e permanecem até o programa terminar
- Vantagens
 - Variáveis em subprogramas sensíveis à história (retêm valores entre chamadas)
 - Eficiência: endereçamento direto; inexistência de *overhead* de alocação e desalocação
- Desvantagens
 - Flexibilidade reduzida (recursão)
 - Impossibilidade de compartilhamento da memória



Variáveis Estáticas

- Exemplo em C

```
#include <stdio.h>

static char* var = "global";

void main() {
    printf("%s\n", var);
}
```

Em C é alocada em tempo de carga

- Exemplo em Java

```
class Foo {
    public static String bar = "foobar";
}
```

Em Java é alocada em tempo de carregamento da classe



Variáveis Stack-Dinâmicas

- Vinculadas à células de memória no momento da declaração, mas o tipo é definido estaticamente
- Vantagens
 - Permite recursividade
 - Permite o compartilhamento de memória
- Desvantagens
 - Overhead de alocação e desalocação em tempo de execução
 - Não são sensíveis à história



Variáveis Stack-Dinâmicas

- Exemplo em C

```
void funct(int size) {  
    char buffer[size];  
    /* ... */  
}
```



Variáveis Heap-Dinâmicas Explícitas

- Células (abstratas) de memória alocadas e desalocadas pelo programador durante a execução do programa
- A heap mantém uma coleção de células alocadas dinamicamente (altamente desorganizada)
- Células somente podem ser referenciadas através de ponteiros ou referências
- A vinculação de tipo é feita estaticamente, mas o armazenamento é feito dinamicamente



Variáveis Heap-Dinâmicas Explícitas

- Vantagens
 - Gestão dinâmica de memória
- Desvantagens
 - Custo associado a manutenção da heap (alocação/desalocação)
 - A utilização de ponteiros não é segura



Variáveis Heap-Dinâmicas Explícitas

- Exemplo em C

```
int* node = malloc(sizeof(int));  
/* ... */  
free(node);
```

- Exemplo em C++

```
int* node = new int;  
/* ... */  
delete node;
```

- Exemplo em Java

```
Integer node = new Integer(10);  
/* ... */
```

Onde é feita a liberação da memória em Java?



Variáveis Heap-Dinâmicas Implícitas

- Armazenamento (célula de memória) somente é associado quando um valor é atribuído
- Vantagens
 - Elevado grau de flexibilidade do tipo de variável, permitindo definir códigos genéricos
- Desvantagens
 - Ineficiente porque todos os atributos da variável são dinâmicos
 - Dificuldade de detecção de erros pelo compilador



Variáveis Heap-Dinâmicas Implícitas

- Exemplo em JavaScript

```
<script>
  var list = [ 5, "texto" ];
  alert(typeof(list));
</script>
```

- Exemplo em Perl

```
#!/usr/bin/perl

my @array = ( "1", "2", "3" );

for $e (@array) {
  print $e . "\n";
}
```



CEFET-MG

CENTRO FEDERAL DE EDUCAÇÃO TECNOLÓGICA DE MINAS GERAIS

ESCOPO



Linguagens de Programação



Escopo

- Em quais partes do programa (instruções) uma variável é visível (visibilidade)
 - Ou seja, se pode ser referenciada naquele ponto
- Variáveis não-locais de uma unidade do programa são aquelas visíveis, mas não declaradas lá
- As regras de escopo determinam como os nomes são associados com as variáveis



Escopo

- Exemplo

```
01: int a = 13;
02: void f() {
03:     int b = a;    // Referência à variável do ponto 1
04:     int a = 2;
05:     b = b + a;    // Referência à variável do ponto 4
06: }
```



Escopos Aninhados

- Definição de escopos dentro de outros, formando uma sequência de escopos com sucessores e antecessores
- A redefinição de uma variável com o mesmo nome (num escopo interior) de uma já existente num escopo exterior, permite "esconder" (*shadow*) a definição exterior
 - C++, Pascal, ADA permitem o acesso a estas variáveis escondidas em escopos exteriores
 - Já Java não aceita *shadow* dentro de procedimentos



Tipos de Escopo

- Estático
 - Baseado na descrição textual do programa
 - Amarrações feitas em tempo de compilação
 - Ex: Algol, Pascal, C, C++, Java, C#, Ada...
- Dinâmico
 - Baseado na sequência de ativação (chamadas) dos módulos do programa
 - Amarrações feitas em tempo de execução
 - Ex: Lisp, APL, SNOBOL, Smalltalk...

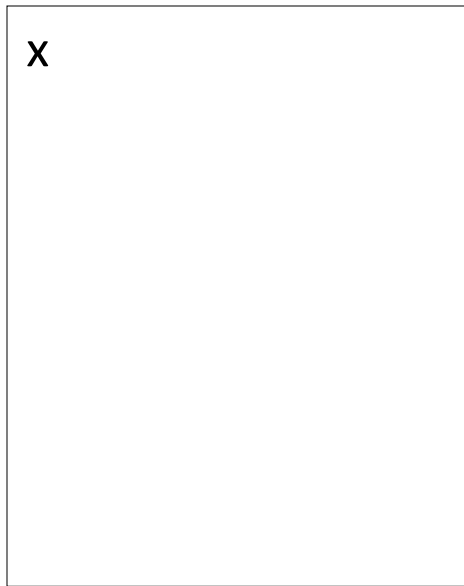


Escopo Estático

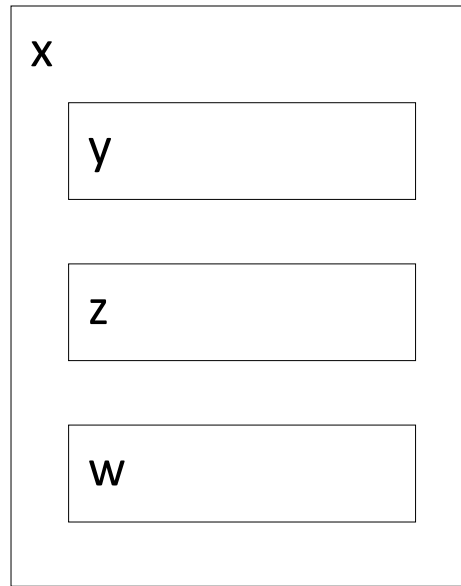
- Blocos
 - Permitem que uma seção de código possua suas próprias variáveis locais com escopo reduzido
 - Trecho de código delimitado por marcadores
 - Pascal: **begin** e **end**
 - C, C++: { e }



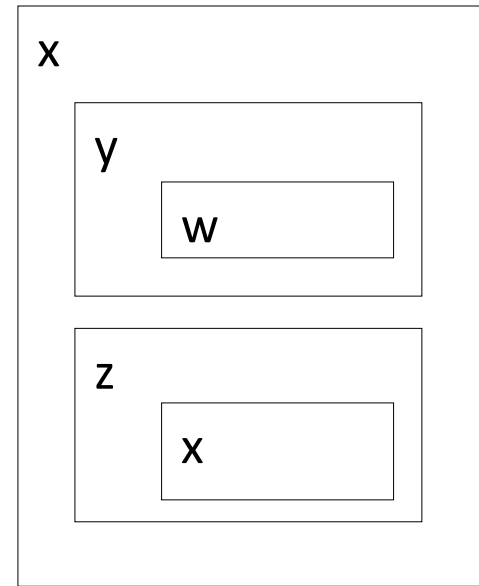
Escopo Estático



Bloco Monolítico



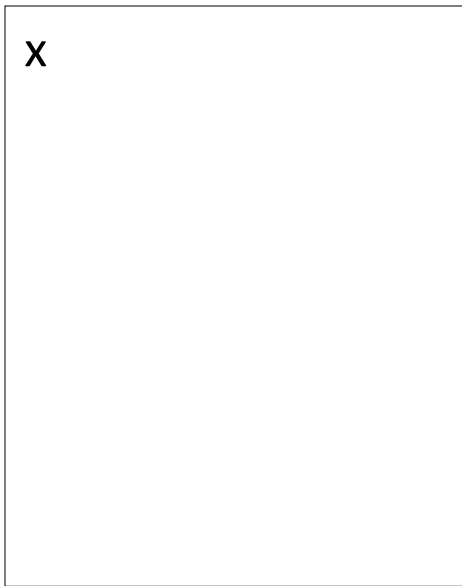
Blocos Não Aninhados



Blocos Aninhados



Escopo Estático

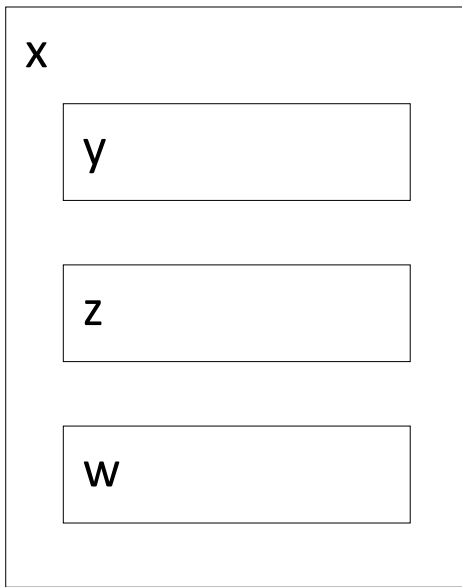


Bloco Monolítico

- Programa com um único bloco
 - Amarrações com visibilidade global
- Estrutura muito elementar
 - Não apropriada para grandes programas
 - Dificulta a codificação por grandes equipes de programadores
- Ex: BASIC e COBOL



Escopo Estático

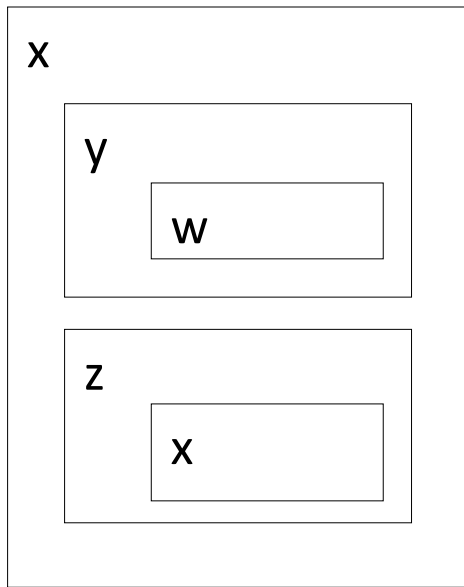


Blocos Não Aninhados

- Programa dividido em blocos
 - Somente locais ou globais
- Qualquer variável não-local deve ser global
- Exemplo
 - FORTRAN: Todos os subprogramas são separados e cada um atua como um bloco



Escopo Estático



Blocos Aninhados

- Blocos podem ser aninhados dentro de outros blocos
- Identificadores podem ser amarrados em cada bloco
 - Identificadores são procurados de “dentro para fora”
- Vantagem: programas + legíveis
- Desvantagem: ocultamento de variáveis



Escopo Estático

- Exemplo de ocultamento em C

```
#include <stdio.h>

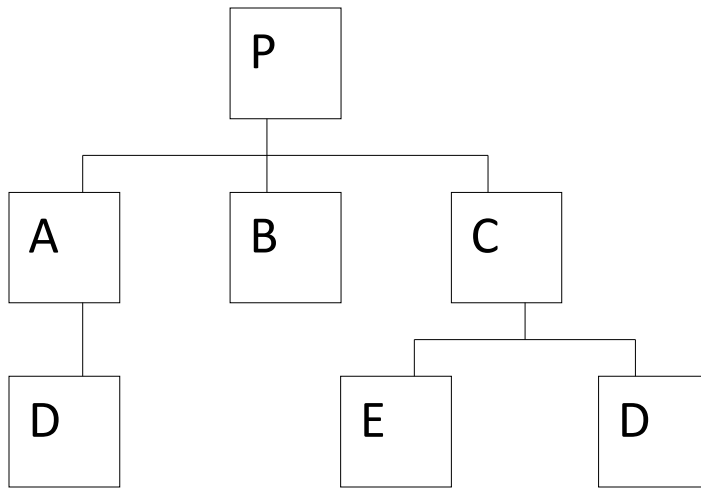
void main() {
    int i = 0;
    int x = 10;
    while (i++ < 100) {
        float x = 3.231;
        printf("x = %f\r\n", x * i);
    }
}
```

Java não permite
tal ocultamento!

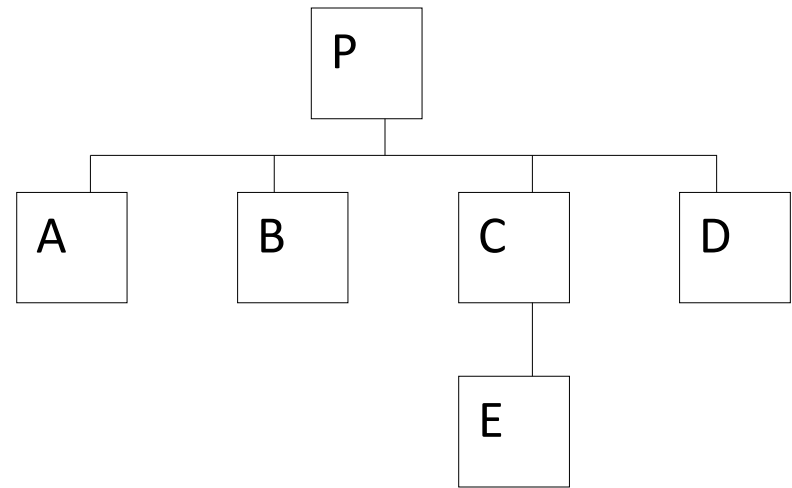


Escopo Estático

- Problemas com estrutura aninhada



Bloco D duplicado



Bloco D acessível por mais blocos que intencionado



Escopo Estático

- C utiliza uma abordagem mista
 - Definidos por funções: **Blocos não-aninhados**
 - Funções podem ser reusadas e variáveis globais podem ser compartilhadas (visibilidade global)
 - Definidos internamente: **Blocos aninhados**
 - Não pode ser reaproveitado



Escopo Estático

- Exemplo em C

```
01: #include <stdio.h>
02:
03: int x = 10;
04: int y = 15;
05:
06: void f() {
07:     if (y - x)
08:         int z = x + y;
09: }
10:
```

```
11: void g() {
12:     int w;
13:     w = x;
14: }
15:
16: void main() {
17:     f();
18:     x = x + 3;
19:     g();
20: }
```



Escopo Dinâmico

- São amarradas de acordo com o fluxo de programa
- Identificador é associado à declaração mais próxima na pilha de chamada

- Exemplo em linguagem hipotética

```
01: program p {
02:     integer x = 1;
03:     procedure sub1() {
04:         print(x);
05:     }
06:     procedure sub2() {
07:         integer x = 3;
08:         sub1();
09:     }
10:     sub2();
11:     sub1();
12: }
```



Escopo Dinâmico

- Problemas
 - **Perda de eficiência** ➡ verificação de tipos em tempo de execução
 - **Redução na legibilidade** ➡ difícil determinar a sequência de chamadas
 - **Acesso lento a variáveis não-locais** ➡ difícil identificar os identificadores da sequência de chamadas
 - **Redução da confiabilidade** ➡ variáveis locais acessadas por quaisquer funções chamadas

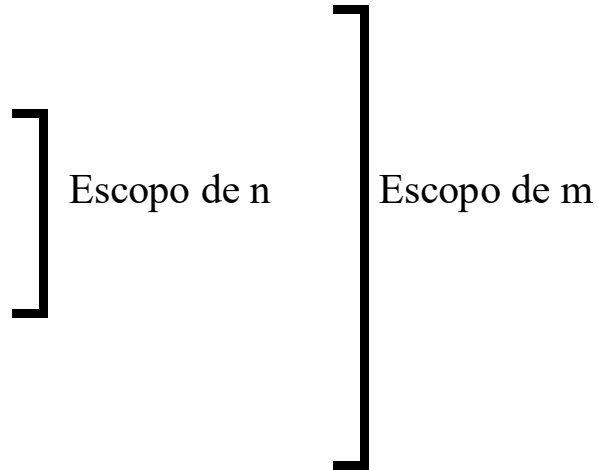


Tempo de Vida

- Escopo e tempo de vida possuem uma relação próxima, mas são conceitos **diferentes**
 - Escopo estático é um conceito **textual**
 - Tempo de vida é um conceito **temporal**

Tempo de Vida

```
program P
var m: integer;
  procedure R (n: integer);
  begin
    if n > 0 then R (n-1)
  end;
begin
  R(2)
end.
```



início P | *início R(2)* | *início R(1)* | *início R(0)* | *fim R(0)* | *fim R(1)* | *fim R(2)* | *fim P*

tempo de vida n=0

tempo de vida n=1

tempo de vida n=2

tempo de vida m



Tempo de Vida

- Exemplo em C

```
void foo() {  
    static int y;  
    /* ... */  
}
```

```
int main() {  
    int x;  
    foo();  
}
```

- Variável x
 - **Escopo:** não estende foo
 - **Tempo de vida:** estende foo
- Variável y
 - **Escopo:** visível em foo
 - **Tempo de vida:** estende por todo o programa



Ambientes de Referenciamento

- Conjunto de todos os nomes visíveis em uma determinada instrução ou ponto de programa
- No escopo estático, o ambiente de referenciamento é constituído de todas as variáveis declaradas em seu escopo local, com o conjunto de todas as variáveis de seus escopos ascendentes visíveis



Ambientes de Referenciamento

```
program exemplo;  
  var a,b: integer;  
  procedure sub1;  
    var x,y: integer;  
    begin (1) end;  
  procedure sub2;  
    var x: integer;  
    procedure sub3;  
      var x: integer;  
      begin (2) end;  
    begin (3) end;  
  begin (4) end;
```

- Ponto (1)
 - x, y (???)
 - a, b (???)
- Ponto (2)
 - x (???)
 - a, b (???)
- Ponto (3)
 - x (???)
 - a, b (???)
- Ponto (4)
 - a, b (???)



Ambientes de Referenciamento

```
program exemplo;
  var a,b: integer;
  procedure sub1;
    var x,y: integer;
    begin (1) end;
  procedure sub2;
    var x: integer;
    procedure sub3;
      var x: integer;
      begin (2) end;
    begin (3) end;
  begin (4) end;
```

- Ponto (1)
 - x, y (sub1)
 - a, b (exemplo)
- Ponto (2)
 - x (sub3)
 - a, b (exemplo)
- Ponto (3)
 - x (sub2)
 - a, b (exemplo)
- Ponto (4)
 - a, b (exemplo)



Constantes

- Uma constante é uma variável vinculada a um valor no momento em que é vinculada a uma célula de memória
- O valor das constantes não pode ser alterado
- Ajudam na legibilidade e confiabilidade do programa



Inicialização de Variáveis

- A vinculação de uma variável a um valor, no momento em que é vinculada a uma célula de memória, é designada por inicialização
- Exemplos
 - Fortran: `REAL PI INTEGER SOMA`
`DATA SOMA /0/, PI /3,14159/`
 - Ada: `SOMA: INTEGER := 0;`
- Pascal não oferece meios de se inicializar variáveis, exceto na atribuição



CEFET-MG

CENTRO FEDERAL DE EDUCAÇÃO TECNOLÓGICA DE MINAS GERAIS

ISSO É TUDO, PESSOAL!



Linguagens de Programação