

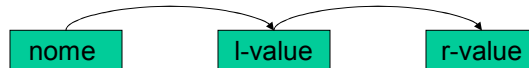
Escopo, Ligação e Ambiente de Execução

O que é uma variável?

- ◆ Uma variável pode ser definida como uma tupla <nome, escopo, tipo, l-value, r-value>
 - ◆ nome – é um string usado para identificar a variável no programa fonte;
 - ◆ escopo - região onde a variável é visível;
 - ◆ tipo – é o tipo de dado armazenado pela variável;
 - ◆ l-value – é a localização da variável na memória;
 - ◆ r-value – é o valor contido na memória.

O que é uma variável?

- ◆ Antes que uma variável possa ser usada, é necessário alocar uma área de memória compatível com seu tipo.
- ◆ Esta área deverá permanecer reservada apenas enquanto a variável puder ser acessada pelo programa.



Conceito de Ligação (Binding)

- ◆ Ligação é uma associação entre um objeto (variável, tipo, módulo, função, etc) e os seus atributos (nome, endereço, tipo, etc).
- ◆ Exemplos de ligação:
 - ◆ a associação entre um nome de uma variável e um endereço de memória;
 - ◆ a associação entre um nome e um tipo;
 - ◆ a associação entre um tipo e a sua representação;
 - ◆ a associação entre um nome e um escopo.

Conceito de Ligação (Binding)

- ◆ A ligação pode ser estabelecida em diferentes momentos:
 - ◆ Especificação da LP;
 - ◆ Implementação da LP;
 - ◆ Compilação;
 - ◆ Linking;
 - ◆ Em tempo de execução.

Conceito de Ligação (Binding)

- ◆ O momento em que ocorre a ligação pode ser classificado como cedo ou tardio (*early or late binding*).
- ◆ Usualmente quanto mais cedo ocorre a ligação, maior a eficiência de execução do programa mas menor a flexibilidade das estruturas disponibilizadas.
- ◆ LPs compiladas tendem a fazer maior uso de ligações que ocorrem relativamente cedo.
- ◆ LPs interpretadas tendem a fazer maior uso de ligações tardias.

Ligação - Exemplos

- ◆ Nas primeiras versões de Fortran o tipo de uma variável era definido implicitamente pela sua sintaxe. A ligação entre nome e tipo era estabelecida portanto na implementação.
- ◆ Em Pascal todas as variáveis devem ser declaradas no início de cada bloco. A ligação ocorre em tempo de compilação.
- ◆ Em Lua a atribuição de um valor a uma variável funciona como uma declaração. O tipo da variável é determinado pelo valor que lhe foi atribuído, e pode ser modificado durante a execução do programa. A ligação ocorre portanto em tempo de execução, e a “tipagem” é dinâmica.

Conceito de Escopo

- ◆ O escopo é a região textual de um programa em que um objeto possui uma ligação ativa.
- ◆ Um escopo usualmente é aberto através da declaração de uma rotina ou bloco, e é fechado ao final dos mesmos.
- ◆ Podemos nos referir tanto ao escopo de um programa quanto ao escopo associado a um objeto.
- ◆ A redeclaração de uma variável em uma rotina cria um *buraco* (hole) no escopo desta variável.

```

procedure P1 (A1 : T1);
var X : real;
...
  procedure P2 (A2 : T2);
  ...
    procedure P3 (A3 : T3);
    ...
    begin
      ...      (* body of P3 *)
    end;
    ...
  begin
    ...      (* body of P2 *)
  end;
  ...
  procedure P4 (A4 : T4);
  ...
    function F1 (A5 : T5) : T6;
    var X : integer; ← buraco no escopo
                       do X global
    ...
    begin
      ...      (* body of F1 *)
    end;
    ...
  begin
    ...      (* body of P4 *)
  end;
  ...
begin
  ...      (* body of P1 *)
end

```

Escopo Estático X Dinâmico

- ◆ Em LPs com escopo estático (ou léxico), o escopo é determinado através da estrutura textual do programa.
- ◆ Em LPs com escopo dinâmico, o escopo é determinado através da linha de execução do programa, sendo dependente portanto da ordem de execução das rotinas.

Escopo Dinâmico - Exemplo

```
x: integer
procedure print_x()
begin
  print(x);
end
procedure p2
x: integer;
begin
  x = 4;
  print_x();
end
begin
  x = 3;
  p2();
end
```

- ◆ Se o escopo for dinâmico o programa imprime 4
- ◆ Se o escopo for estático, o programa imprime 3

Módulos

- ◆ Diversas LPs permitem que o código de uma aplicação seja dividido em estruturas denominadas módulos (C++, Modula 2, Clu, Ada, etc).
- ◆ Módulos permitem encapsular as construções do programa, definindo *espaços de nome* (namespaces) independentes.
- ◆ A visibilidade entre módulos geralmente é controlada explicitamente através de declarações específicas.

```

CONST stack_size = ...
TYPE element = ...
...
MODULE stack;
IMPORT element, stack_size;
EXPORT push, pop;
TYPE
  stack_index = [1..stack_size];
VAR
  s : ARRAY stack_index OF element;
  top : stack_index;      (* first unused slot *)

PROCEDURE error; ...

PROCEDURE push (elem : element);
BEGIN
  IF top = stack_size THEN
    error;
  ELSE
    s[top] := elem;
    top := top + 1;
  END;
END push;

PROCEDURE pop () : element;  (* A Modula-2 function is just a *)
                             (* procedure with a return type. *)
BEGIN
  IF top = 1 THEN
    error;
  ELSE
    top := top - 1;
    RETURN s[top];
  END;
END pop;

BEGIN
  top := 1;
END stack;

```

```

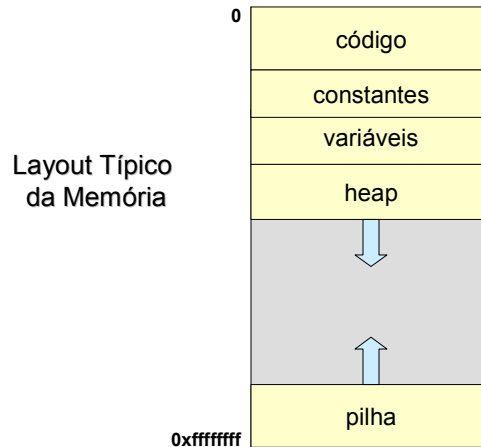
VAR x, y : element;
...
push (x);
...
y := pop;

```

Ambiente de Execução

- ◆ A organização do ambiente de execução de um programa depende das regras de escopo e ligação da LP, sobretudo das seguintes características:
 - ◆ Suporte a recursividade;
 - ◆ Suporte a alocação dinâmica de memória;
 - ◆ Escopo dinâmico ou estático.

Ambiente de Execução



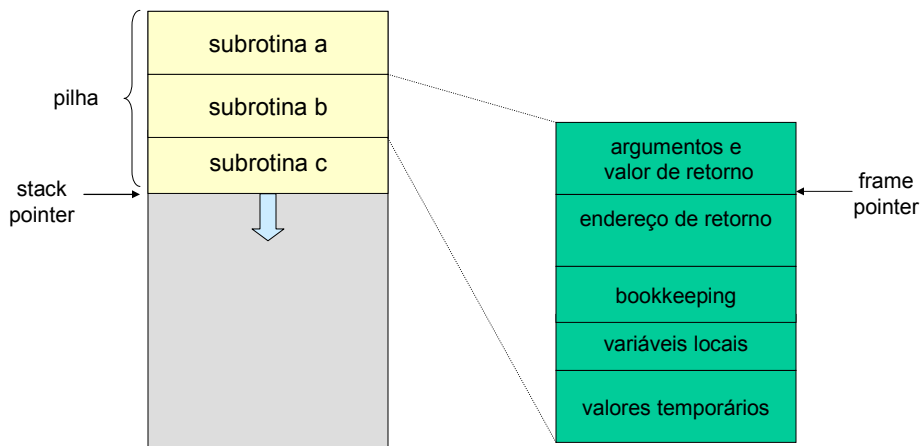
Alocação de Objetos na Memória

- ◆ A alocação de objetos na memória segue diferentes estratégias:
 - ◆ Estática – o objeto possui um endereço absoluto que é mantido durante toda a execução do programa. A alocação de variáveis globais sempre é feita de forma estática.
 - ◆ Pilha – os objetos são alocados seguindo uma estratégia LIFO de acordo com a invocação de subrotinas. Em LPs com suporte a recursividade as variáveis locais são alocadas na pilha.
 - ◆ Heap – os objetos são alocados na memória de forma dinâmica, conforme demandas específicas do programa. LPs com suporte a alocação dinâmica utilizam sempre a heap para este fim.

Rotinas

- ◆ Rotinas são representadas em tempo de execução por um trecho de código e por uma estrutura de dados denominada registro de ativação.
- ◆ O registro de ativação contém todas as informações dinâmicas necessárias para a execução da rotina, incluindo os argumentos, variáveis locais e endereço de retorno.
- ◆ O contexto de uma rotina (referencing environment) consiste das ligações ativas correspondentes a todas as variáveis locais e não locais.

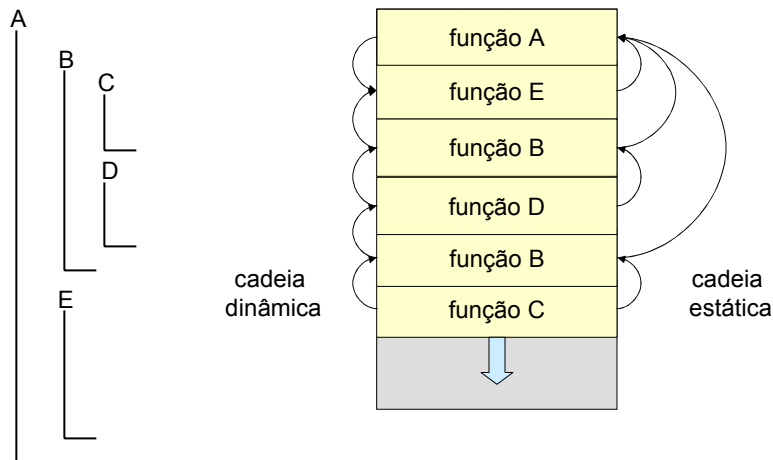
Registro de Ativação



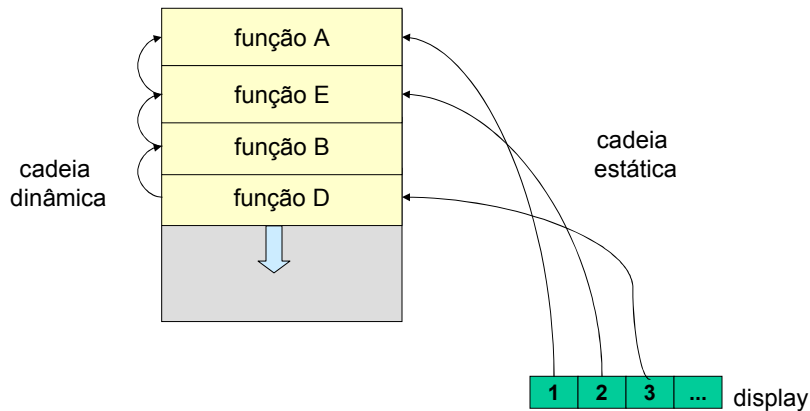
Cadeias Dinâmicas e Estáticas

- ◆ Os registros de ativação contidos na pilha de um programa formam duas cadeias de referências.
- ◆ A cadeia dinâmica representa a sequência de chamadas das subrotinas em tempo de execução, indicando de forma ordenada o endereço do código de retorno de cada subrotina que fez uma invocação ainda ativa.
- ◆ A cadeia estática indica o aninhamento de escopos associados às diferentes subrotinas.

Cadeias Dinâmicas e Estáticas



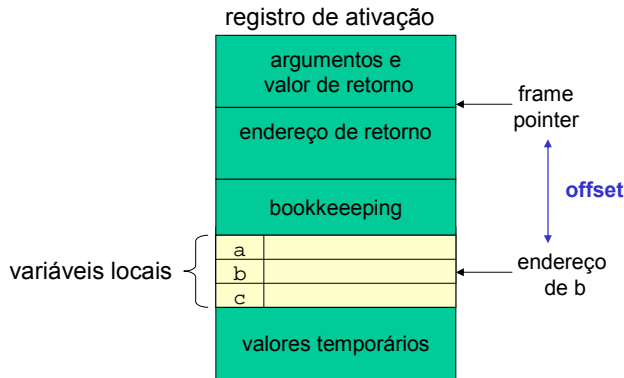
Cadeias Dinâmicas e Estáticas



Como encontrar o endereço de uma variável estática?

- ◆ Variáveis globais com tamanho definido possuem endereço fixo.
- ◆ Variáveis locais com tamanho definido possuem um offset fixo em relação ao frame pointer.
- ◆ Para variáveis globais com tamanho variável, o endereço estático contém uma referência para outra área da heap.
- ◆ Para variáveis locais com tamanho variável, o offset contém uma referência para outra área do registro de ativação ou da heap.

Como encontrar o endereço de uma variável estática?



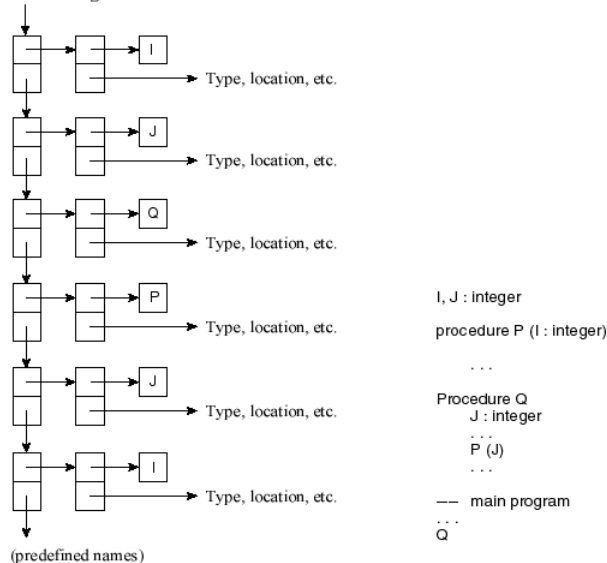
Como encontrar o endereço de uma variável estática?

- ◆ Em LPs com escopo estático o valor de variáveis não locais pode ser encontrado através da cadeia estática e do respectivo offset.
- ◆ Em LPs com escopo dinâmico é necessário a utilização de uma estrutura de dados especial para encontrar o valor da variável, como por exemplo uma lista de associação (a-list).

A-List

- ◆ Uma a-list é uma pilha que contém entradas para todos os nomes válidos em um escopo, indicando o respectivo tipo, valor, etc.
- ◆ Cada vez que um escopo é aberto, o compilador insere entradas para todas os nomes locais.
- ◆ Ao fechar um escopo, todas as entradas são retiradas da pilha.
- ◆ Para encontrar uma variável basta percorrer a pilha até encontrar a primeira entrada válida, que pode estar portanto em qualquer escopo.

Referencing environment A-list



Sobrecarga

- ◆ Quando um nome é usado para referir-se a mais de um objeto dentro de um mesmo escopo dizemos que este nome é sobrecarregado.
- ◆ Em algumas LPs o símbolo + é usado para representar a adição de inteiros, adição de reais e concatenação de strings.
- ◆ A sobrecarga é bastante empregada na definição de funções que utilizam parâmetros diferentes.

Exemplo – C++

```
struct complex {
    double real, imaginary;
};
enum base {dec, bin, oct, hex};

int i;
complex x;

void print_num (int n) ...
void print_num (int n, base b) ...
void print_num (complex c) ...

print_num (i); // uses the first function above
print_num (i, hex); // uses the second function above
print_num (x); // uses the third function above
```

Passagem de Parâmetros

- ◆ Por valor – a unidade invocada recebe apenas o valor do parâmetro que é armazenado como se fosse uma variável local.
- ◆ Por referência – a unidade invocada recebe o endereço no qual está armazenado o valor a ser usado como parâmetro. A variável torna-se “compartilhada”.
- ◆ Por nome – o parâmetro é avaliado no contexto da unidade que fez a invocação toda vez que é usado pela unidade invocada.

Passagem Por Referência e Por Valor

- ◆ Em Pascal os valores são passados por referência ou valor dependendo da definição da rotina. A utilização de *var* indica que o argumento deve ser passado por referência.
- ◆ Em Java todos os objetos são sempre passados por referência.
- ◆ Em C os parâmetros são sempre passados por valor. Pode-se passar um endereço através do operador &.

Passagem Por Nome Exemplo

```
void swap(int a, b){  
    int temp;  
    temp = a;  
    a = b;  
    b = temp;  
}  
swap (i, a[i])  
temp = i  
i = a[i]  
a[i] = temp
```

Valores de Primeira Ordem

- ◆ Um valor de primeira ordem é aquele que pode ser passado como parâmetro, como valor de retorno de uma subrotina ou atribuído a uma variável.
- ◆ Um valor de segunda ordem pode apenas ser passado como parâmetro de uma subrotina.
- ◆ Nos demais casos o valor é classificado como de terceira ordem.

Funções como Valores de Primeira Ordem

- ◆ Várias LPs suportam funções como valores de primeira ordem (Pascal, Fortran, Lua, etc)
- ◆ Normalmente, apenas os endereços dos procedimentos são armazenados em variáveis de tipo procedimento, e isso é suficiente para sua ativação através da chamada da variável.
- ◆ Em algumas LPs, como C, o fato de a variável conter um ponteiro para um procedimento é tornado explícito pela sintaxe.

Exemplo - Pascal

```
procedure repita(n:integer; procedure q);
begin
  for i:=1 to n do
    q;
  end;
  ....
procedure p;
begin
  ...
end;
  ....
repita(5, p); -- repita 5 vezes a ação p
  ....
```

Exemplo - C

```
int (*v) (int); -- v declarada como
                  ponteiro para função
...
int f (int x) {
...
} -- função f
int i;
...
v=f; -- atribuição
...
i>(*v)(5); -- chamada (do conteúdo) de v
```

Deep Binding X Shallow Binding

- ◆ O contexto é determinado pelas regras de escopo.
- ◆ Em LPs em que rotinas podem ser passadas como parâmetros é importante definir em que contexto estas rotinas irão ser executadas.
- ◆ Existem duas opções:
 - ◆ Quando a rotina é invocada (shallow binding ou ligação superficial);
 - ◆ Quando a referência para a rotina é criada (deep binding ou ligação profunda).

```
type person = record
  ...
  age : integer
  ...
threshold : integer
people : database

function older_than (p : person) : boolean
  return p.age ≥ threshold

procedure print_person (p : person)
  -- Call appropriate I/O routines to print record on standard
  -- output. Make use of non-local variable lineLength to format
  -- data in columns.
  ...

procedure print_selected_records (
  db : database
  predicate, print_routine : procedure)
  lineLength : integer

  if device_type (stdout) = terminal
    lineLength := 80
  else -- Standard output is a file or printer.
    lineLength := 132
  foreach record r in db
    -- Iterating over these may actually be
    -- a lot more complicated than a 'for' loop.
    if predicate (r)
      print_routine (r)

-- main program
...
threshold := 35
print_selected_records (people, older_than, print_person)
```

Closure

- ◆ A representação explícita do contexto, que pode ser repassada juntamente com uma referência para a rotina, é denominado *closure (fechamento)*.
- ◆ Closures só fazem sentido em LPs que implementam deep binding.
- ◆ Em LPs com escopo dinâmica e que usam uma A-list, o contexto pode ser representado através de um ponteiro para o topo da pilha.