

Linguagens de Programação

Conceitos e Técnicas



Variáveis e Constantes

Variáveis

- *"Uma vez que o programador tenha entendido o uso de variáveis, ele entendeu a essência da programação". [Dijkstra]*
- Abstração para uma ou mais células de memória responsáveis por armazenar o estado de uma entidade de computação

```
unsigned x;
```

```
x = 7;
```

```
x = x + 3;
```

Variáveis

Passo 1 – Espaço de memória é alocado e associado à variável x

x	FF00	00000000
	FF01	00000000
	FF02	00000000
	FF03	00000000

Passo 2 – Valor 7 atribuído a x é colocado no espaço de memória associado a x

x	FF00	00000000
	FF01	00000111
	FF02	00000000
	FF03	00000000

Passo 3 – Valor corrente de x é somado a 3 e resultado é colocado no espaço de memória associado a x

x	FF00	00000000
	FF01	00001010
	FF02	00000000
	FF03	00000000

Propriedades de Variáveis

■ Nome

■ Nomeadas ou Anônimas

■ Endereço

```
char l;
```

```
char *m;
```

```
m = &l + 10;
```

```
printf("&l = %p\nm = %p\n*m = %c\n", &l, m, *m);
```

■ Sinonímia (aliases)

```
int r = 0;
```

```
int &s = r;
```

```
s = 10;
```

Propriedades de Variáveis

- Tipo
 - Especificação explícita (C), sintática (FORTRAN) ou semântica (ML)
- Valor
 - Configuração de Bits Corrente e Tipo
- Tempo de Vida
 - Locais, Globais e Anônimas
 - Transientes ou Persistentes

Propriedades de Variáveis

■ Escopo de Visibilidade

```
int x = 15;
void main() {
    int x;
    x = 10;
    printf("x = %d\n", x);
}
```

Atualização de Variáveis Compostas

■ Completa ou Seletiva

```
struct data { int d, m, a; };  
struct data f = {7, 9, 1965};  
struct data g;  
g = f;      // completa  
g.m = 17;   // seletiva
```

Constantes

■ Predefinidas

```
char x = 'g';
```

```
int y = 3;
```

```
char* z = "bola";
```

```
/* int *w = &3; */
```

```
*z = 'c';
```

■ Declaradas em C

```
const float pi = 3.1416;
```

```
float raio, area, perimetro;
```

```
raio = 10.32;
```

```
area = pi * raio * raio;
```

```
perimetro = 2 * pi * raio;
```

Constantes

■ Declaradas em C++

```
int* x;  
const int y = 3;  
const int* z;  
// y = 4;  
// y++;  
// x = &y;  
z = &y;
```

Armazenamento de Variáveis e Constantes



- Transientes
 - Memória Principal
- Persistentes
 - Memória Principal
 - Memória Secundária

Memória Principal

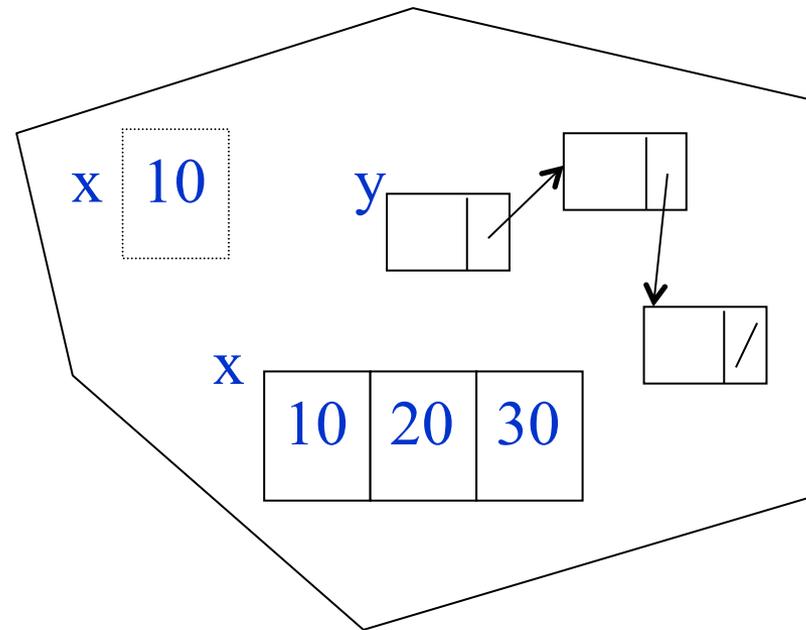
- Enorme sequência contígua e finita de bits - vetor de tamanho finito com elementos do tamanho da palavra do computador
- Estratégias de Alocação de Variáveis e Const.
 - Tempo de Carga (FORTRAN)
 - | Super e subdimensionamento das variáveis
 - | Variáveis locais alocadas desnecessariamente
 - | Impedimento de uso de recursividade
 - Alocação Dinâmica Contígua no Vetor de Memória
 - | Esgotamento Rápido do Vetor
 - | Desalocação e Realocação Pouco Eficientes

Pilha e Monte

- LPs ALGOL-like
- Pilha
 - Variáveis Locais
 - Parâmetros
 - Regra de alocação bem definida
- Monte
 - Variáveis de Tamanho Dinâmico
 - Regra de alocação indefinida

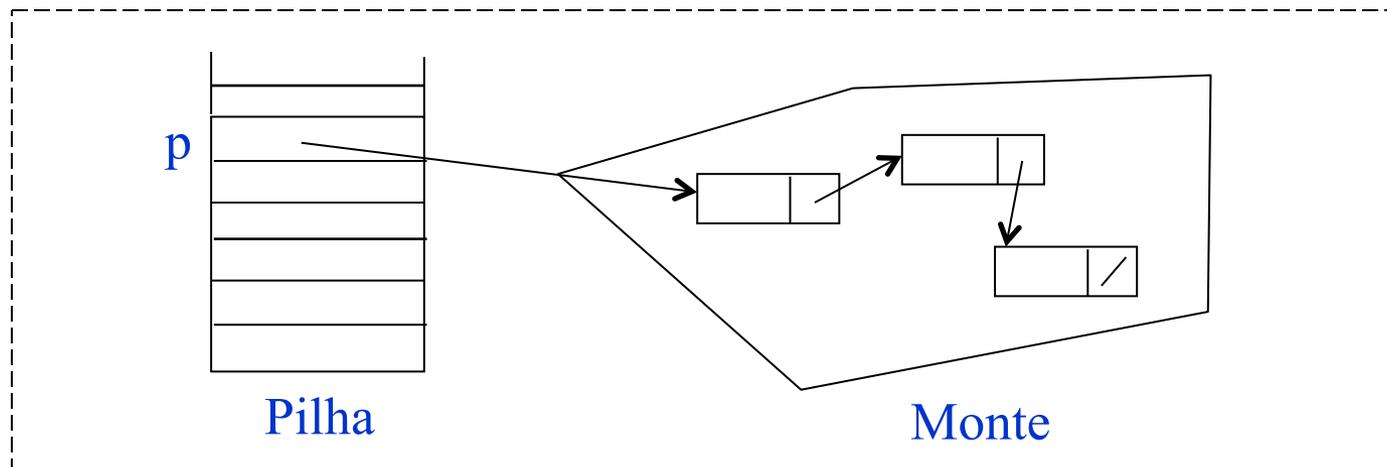
Pilha e Monte

f	z	10
	y	9
	x	10
p	b	9
	a	10



Pilha e Monte

- Porque não usar só o Monte?
 - Menos Eficiente por causa de LED e LEO
- Ponteiro como Ligação entre Pilha e Monte



Gerenciamento da Pilha

■ Uso de Registros de Ativação (frame de pilha)

constantes locais
variáveis locais
parâmetros
link dinâmico
link estático
endereço de retorno

Gerenciamento da Pilha

```
procedure Principal is
  x: integer;
  procedure Sub1 is
    a, b, c: integer;
    procedure Sub2 is
      a, d: integer;
      begin --Sub2
        a := b + c;
        d := 8;           -- 1
        if a < d then
          b := 6;
          Sub2;          -- 2
        end if;
      end Sub2;
    end Sub1;
  end Principal;
```

Gerenciamento da Pilha

```
procedure Sub3 (x: integer) is
  b, e: integer;
  procedure Sub4 is
    c, e: integer;
    begin --Sub4
      c := 6; e:= 7;
      Sub2;           -- 3
      e := b + a;
    end Sub4;
  begin --Sub3
    b := 4; e := 5;
    Sub4;           -- 4
    b := a + b + e;
  end Sub3;
```

Gerenciamento da Pilha

```
begin --Sub1
    a := 1; b:= 2; c:= 3;
    Sub3(19);                -- 5
end Sub1;
begin --Principal
    x := 0;
    Sub1;                    -- 6
end Principal;
```

Gerenciamento do Monte

- LED e LEO
- Momento da Alocação sempre bem definido
- Momento da Desalocação definido por
 - Programador: mais eficiente, menos confiável e mais trabalhoso
 - LP: implementação mais complexa, falta de controle sobre a desalocação
- Coletor de Lixo de JAVA torna alocação no monte quase tão eficiente quanto na pilha

Estratégias de coleta de lixo

- Contagem de referência:
 - Cada nó da heap contém um contador de referências atualizado em certos casos. Coletado quando contador = 0;
 - LED e LEO são listas encadeadas, portanto nós também possuem ponteiros;
 - Vantagem: distribui o overhead de coleta;
 - Desvantagens: não trata cadeias circulares, gasta memória e tempo com contadores.

Estratégias de coleta de lixo

■ Marcar-varrer:

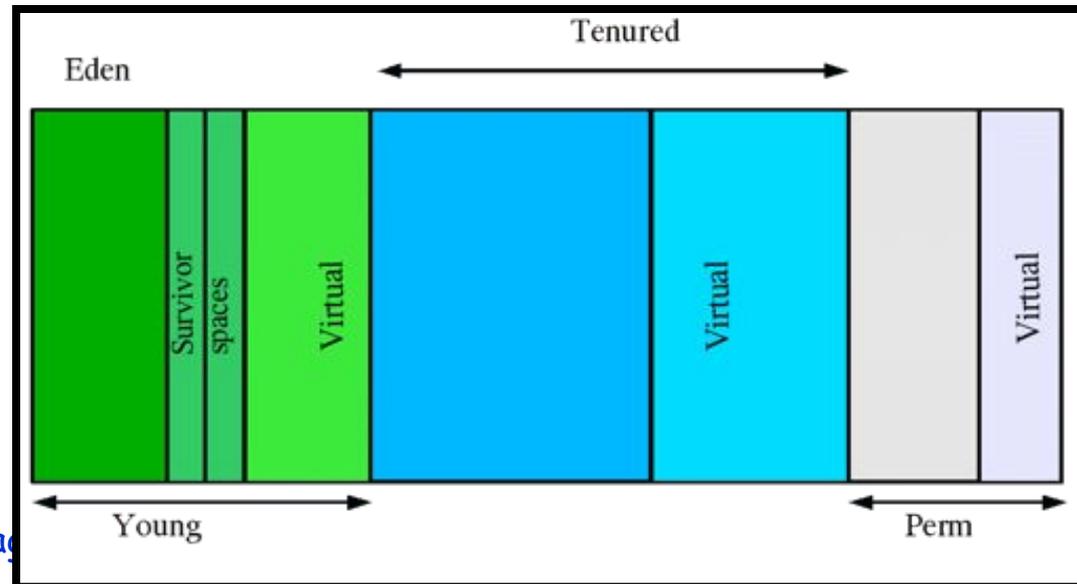
- Cada nó possui um bit de marca = 0;
- Quando cheia, parte dos ponteiros na pilha e marca com 1 quem conseguiu alcançar;
- Passa de novo (mas na heap toda) varrendo (coletando) nós com bit de marca 0;
- Vantagens: recupera todo o lixo, só é chamado em heap cheia;
- Desvantagem: overhead concentrado.

Estratégias de coleta de lixo

- Coleta de cópias:
 - Como o marcar-varrer, porém com uma só passagem. Copia os nós acessíveis para outra área de memória;
 - Vantagens: nenhum campo extra, passa uma só vez;
 - Desvantagem: gasta o dobro de memória.

Coletor de lixo do Java

- A partir da versão 1.2, Java separa a heap em gerações:
 - A maioria dos objetos morre cedo;
 - Quando uma coleta é feita, sobreviventes vão para a geração mais velha;
 - Coleta é feita por geração (menos objs).



Memória Secundária

- Persistência de Dados
- Arquivos Seriais e Diretos
 - Operações de Abertura e Fechamento
 - Conversão de Dados para Formato Sequencial Binário

```
#include <stdio.h>
struct data {
    int d, m, a;
};
struct data d = {7, 9, 1999};
struct data e;
```

Memória Secundária

```
void main() {
    FILE *p;
    char str[30];
    printf("\n\n Entre com o nome do arquivo:\n");
    gets(str);
    if (!(p = fopen(str,"w"))) {
        printf ("Erro! Impossivel abrir o arquivo!\n"); exit(1);
    }
    fwrite (&d, sizeof(struct data), 1, p);
    fclose(p);
    p = fopen(str,"r");
    fread (&e, sizeof(struct data), 1, p);
    fclose (p);
    printf ("%d/%d/%d\n", e.a, e.m, e.d);
}
```

Gerenciadores de Bancos de Dados

```
int idadeMaxima = 50;
Statement comando = conexao.createStatement();
ResultSet resultados = comando.executeQuery (
"SELECT nome, idade, nascimento FROM pessoa " +
"WHERE idade < " + idadeMaxima);
while (resultados.next()) {
    String nome = resultados.getString("nome");
    int idade = resultados.getInt("idade");
    Date nascimento = resultados.getDate("nascimento");
}
```

Persistência Ortogonal

- Mesmos tipos para variáveis persistentes e transientes
- Nenhuma distinção entre o código que lida com variáveis persistentes e o que lida com variáveis transientes
- Identificação de persistência através da percepção da continuidade do uso
- Eliminação de Conversões de Entrada e Saída (30% do código)
- Não existem ainda na prática

Serialização e Desserialização

- Variável transiente deve ser convertida de sua representação na memória primária para uma sequência de bytes na memória secundária
- Ponteiros devem ser relativizados quando armazenados
- Variáveis anônimas apontadas também devem ser armazenadas e recuperadas

Serialização e Desserialização

- Ao restaurar uma variável da memória secundária, os ponteiros devem ser ajustados de modo a respeitar as relações existentes anteriormente entre as variáveis anônimas
- JAVA oferece, C++ não
- Mecanismo de JAVA compensa diferenças entre diferentes ambientes computacionais
- Ainda não é o ideal, mas facilita muito a vida do programador

Serialização e Desserialização

```
import java.io.*;
public class Impares implements Serializable {
    private static int j = 1;
    private int i = j;
    private Impares prox;
    Impares(int n) {
        j = j + 2;
        if(--n > 0)
            prox = new Impares(n);
    }
    Impares() {
        j = j + 2;
        prox = new Impares(9);
    }
}
```

Serialização e Desserialização

```
public String toString() {
    String s = "" + i;
    if(prox != null)
        s += " : " + prox.toString();
    return s;
}

public static void main(String[] args) {
    Impares w = new Impares(6);
    System.out.println("w = " + w);
    try {
        ObjectOutputStream out =
            new ObjectOutputStream(
                new FileOutputStream("impares.dat"));
    }
}
```

Serialização e Desserialização

```
out.writeObject("Armazena Impares");
out.writeObject(w);
out.close();
ObjectInputStream in =
    new ObjectInputStream(
        new FileInputStream("impares.dat"));
String s = (String)in.readObject();
Impares z = (Impares)in.readObject();
System.out.println(s + ", z = " + z);
in.close();
} catch(Exception e) {
    e.printStackTrace();
}
}
```

Conclusões

- Importância do papel de variáveis e constantes em LPs (imperativas);
 - Armazenamento em memória principal
 - Persistência
- Questões ao estudar uma nova LP:
 - Permite o acesso ao endereço de memória? Permite definir constantes? Se comportam como constantes pré-existentes? Como é a desalocação de memória dinâmica? Tem persistência?