PARADIGMAS DE LINGUAGENS DE PROGRAMAÇÃO – 3º LISTA DE EXERCÍCIOS – parte b Programação Estruturada – 2019-1 – Profa. Heloisa Camargo

1. Considere o seguinte programa escrito em uma linguagem semelhante ao C:

```
void main ( ) {
    int index = 2, lista [5] = { 1, 3, 5, 7, 9};
    troca (index, lista [ 0 ] );
    troca (lista [ 0 ], lista [ 1 ] );
    troca (index, lista [ index ] );
}
void troca ( int a, int b) {
    int temp;
    temp = a;
    a = b;
    b = temp;
}
```

Para cada um dos métodos de passagem de parâmetros seguintes, descreva as ações realizadas com relação a essa passagem e diga quais são os valores das variáveis index e lista antes e depois de cada uma das três chamadas a troca. Mostre o conteúdo da pilha de execução no ponto em que termina a execução da segunda chamada de troca para o segundo item (passagem por referência).

- passados por valor
- passados por referência
- passados por valor-resultado

1. passados por valor

```
index = 2; valor = \{1, 3, 5, 7, 9\}
chamada de troca (index, lista [0]):
         copia o valor de index em a (a=2)
         copia o valor de lista[0] em b (b=1)
         executa as instruções de troca, trocando valores de a e b
valores de index e lista[0] não são trocados :
index = 2; valor = \{1, 3, 5, 7, 9\}
chamada de troca (lista [ 0 ], lista [ 1 ] ):
     o copia o valor de lista[0] em a (a=1)
         copia o valor de lista[1] em b (b=2)
         executa as instruções de troca, trocando valores de a e b
valores de lista[0] e lista[1] não são trocados
index = 2; valor = \{1, 3, 5, 7, 9\}
chamada de troca (index, lista [ index ] ):
         copia o valor de index em a (a=2)
         copia o valor de lista[index] em b (b=5)
         executa as instruções de troca, trocando valores de a e b
         retorna
valores de index e lista[index] não são trocados
index = 2; valor = \{1, 3, 5, 7, 9\}
```

2. passados por referência

```
• index = 2; valor = \{1, 3, 5, 7, 9\}
```

- chamada de troca (index, lista [0]):
 - o copia o endereço de index em a (a=&index)

```
o copia o endereço de lista[0] em b (b=&lista[0])
```

- o executa as instruções de troca, trocando valores de a e b
- retorna
- valores de index e lista[0] são trocados :
- index = 1; valor = $\{2, 3, 5, 7, 9\}$
- chamada de troca (lista [0], lista [1]):
 - copia o endereço de lista[0] em a (a=&lista[0])
 - o copia o endereço de lista[1] em b (b=&lista[1])
 - o executa as instruções de troca, trocando valores de a e b
 - o retorna
- valores de lista[0] e lista[1] são trocados
- index = 1; valor = $\{3, 2, 5, 7, 9\}$
- chamada de troca (index, lista [index]):
 - o copia o endereço de index em a (a=&index)
 - o copia o endereço de lista[index] em b (b=&lista[index])
 - o executa as instruções de troca, trocando valores de a e b
 - retorna
- valores de index e lista[index] são trocados
- index = 2; valor = $\{3, 1, 5, 7, 9\}$

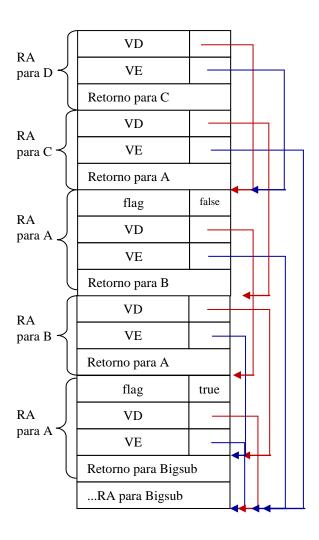
3. passados por valor-resultado

- index = 2; valor = $\{1, 3, 5, 7, 9\}$
- chamada de troca (index, lista [0]):
 - o salva o endereço do parâmetro real index (addr index = &índex)
 - o salva o endereço do parâmetro real lista[0] (addr lista 0 = & lista 0)
 - o copia o valor de index em a (a=*addr_index, fica a = 2)
 - o copia o valor de lista[0] em b (b=*addr_lista_0, fica b = 1)
 - executa as instruções de troca, trocando valores de a e b
 - o copia o valor de a na posição ocupada por index (*addr_index=a, fica index=1)
 - copia o valor de b na posição ocupada por lista[0] (*addr_lista_0=b, fica lista[0] = 2)
 - o retorna
- valores de index e lista[0] são trocados :
- index = 1; valor = $\{2, 3, 5, 7, 9\}$
- chamada de troca (lista [0], lista [1]):
 - o salva o endereço do parâmetro real lista[0] (addr_lista_0 = &lista_0)
 - o salva o endereço do parâmetro real lista[1] (addr_lista_1 = &lista_1)
 - o copia o valor de lista[0] em a (a=*addr_lista_0, fica a = 2)
 - o copia o valor de lista[1] em b (b=*addr_lista_1, fica b = 3)
 - o executa as instruções de troca, trocando valores de a e b
 - o copia o valor de a na posição ocupada por lista[0] (*addr_lista_0=a, fica lista[0]=3)
 - copia o valor de b na posição ocupada por lista[1] (*addr_lista_1=b, fica lista[1] = 2)
 - o retorna
- valores de lista[0] e lista[1] são trocados
- index = 1; valor = $\{3, 2, 5, 7, 9\}$
- chamada de troca (index, lista [index]):
 - o salva o endereço do parâmetro real index (addr_index = &index)
 - o salva o endereço do parâmetro real lista[1] (addr_lista_1 = &lista_1)
 - o copia o valor de index em a (a=*addr_index, fica a = 1)
 - o copia o valor de lista[1] em b (b=*addr_lista_1, fica b = 2)
 - o executa as instruções de troca, trocando valores de a e b
 - o copia o valor de a na posição ocupada por index (*addr_index=a, fica index=2)
 - o copia o valor de b na posição ocupada por lista[1] (*addr_lista_1=b, fica lista[1] = 1)
 - o retorna
- valores de index e lista[1] são trocados
- index = 2; valor = $\{3, 1, 5, 7, 9\}$

2. Mostre o conteúdo da pilha de execução com todas as instâncias do registro de ativação, incluindo encadeamentos estáticos e dinâmicos e valores da variável *flag*, quando a execução atingir o ponto 1 no programa esquemático seguinte, escrito em linguagem Ada que, como o Pascal, permite aninhamento de subprogramas. Suponha que BIGSUB esteja no nível 1. A sequência de chamada desse programa para que a execução atinja D é:

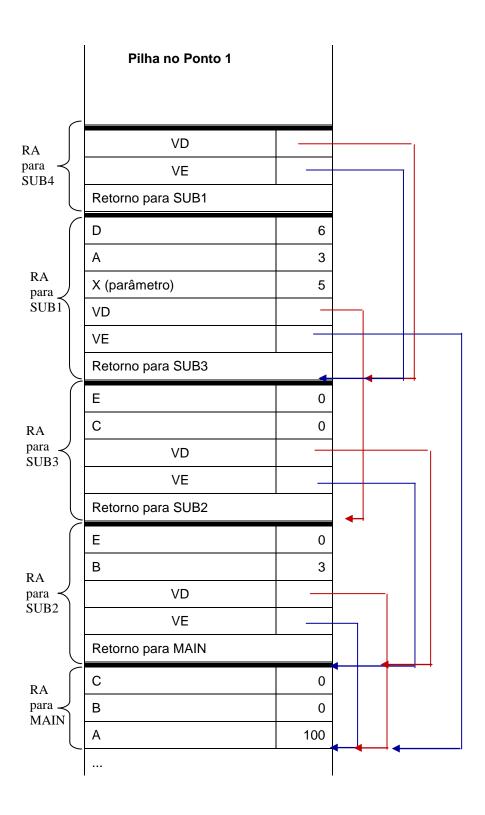
BIGSUB chama A, A chama B, B chama A, A chama C, C chama D.

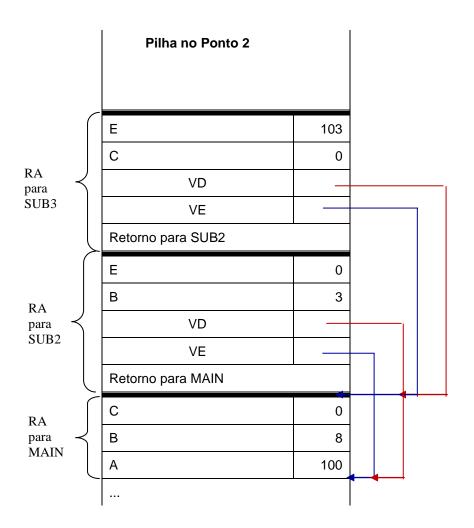
```
procedure BIGSUB is
   procedure A (flag: boolean) is
   procedure B is
     A(false);
     end;
            -- fim de B
   begin
             -- começo de A
   if flag
     then B;
     else C;
           -- fim de A
   end;
 procedure C is
   procedure D is
     end; -- fim de D
    begin – começo de C
   D;
   end;
           -- fim de C
 begin -- começo de Bigsub
 A(true);
         -- fim de Bigsub
 end;
```

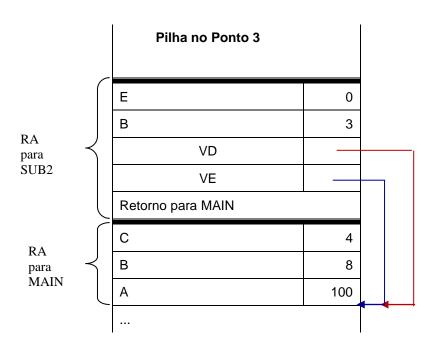


3. Para o programa dado a seguir, mostre o conteúdo da pilha de execução, desenhando uma pilha diferente para cada um dos pontos 1, 2 e 3 indicados no código. O parâmetro X é passado por valor. Todas as variáveis são inicializadas com zero. Relate, seguindo o fluxo de execução, quando ocorreram as ações de: chamada de procedimento; criação de RA para um procedimento; início de execução de procedimento; término de execução de procedimento; retorno de chamada de procedimento; destruição de RA de um procedimento; busca por variável não local; inicialização (feitas por comando de atribuição) e alteração de variáveis e parâmetros.

```
program MAIN;
 var A, B, C: integer;
 procedure SUB1 (X : integer) ;
  var A, D: integer;
  procedure SUB4;
   begin {SUB4 }
   end; { SUB4 }
  begin { SUB1}
  ....
  D := X + 1;
  .....
  SUB4;
  ....
  B := A + X;
  end; { SUB1}
 procedure SUB2;
  var B, E: integer;
  procedure SUB3;
   var C, E: integer;
   begin { SUB3 }
   B := 3;
   SUB1(5);
   end; {SUB3}
  begin { SUB2 }
   SUB3;
   end; { SUB2 }
 begin { MAIN }
   A := 100;
   SUB2;
 end; { MAIN }
```







```
Início da execução com main
Inicializa variável A com 100 (A := 100);
Main chama sub2;
RA de sub2 é criado;
Inicia execução de sub2;
Sub2 chama sub3;
RA de sub3 é criado;
Inicia execução de sub3;
Busca a variável não local B, encontra em sub2;
Atribui 3 à variável B de sub2;
Sub3 chama sub1 com parâmetro 5;
RA de sub1 é criado;
Parâmetro X de sub1 (passagem por valor) é inicializado com 5;
Inicia execução de sub1;
Variável local D de sub1 recebe 6 (X+1);
Sub1 chama sub4;
RA de sub4 é criado;
Inicial execução de sub4;
Busca variáveis não locais A e D, encontra em sub1;
Atribui 3 a variável A de sub1 (A:= D/2)
Atingiu ponto 1 do código;
Encerra execução de sub4;
Destrói RA de sub4;
Retorna para sub1;
Busca variável não local B, encontra em main;
Atribui 8 à variável B de main (B := A + X);
Encerra execução de sub1;
Destrói RA de sub1;
Retorna para sub3;
Busca variáveis não locais A e B, encontra B em sub2 e A em main;
Atribui 103 à variável local E, somando os valores de B de sub2 com A de main; (E:=B+A);
Atingiu ponto 2 do código;
Encerra execução de sub3;
Destrói RA de sub3;
Retorna para sub2;
Busca variável não local C, encontra em main;
Altera variável C de main, atribuindo 4, somando o valor de B de sub2 com 1(C := B+1);
```

Atingiu ponto 3 do código;

4. Considere o programa dado a seguir, escrito em uma linguagem tipo Pascal (que permite subprogramas aninhados). Construa a pilha de execução para este programa até o ponto 1 indicado. Não é necessário mostrar os valores das variáveis.

```
program MAIN_1;
 var P : real;
 procedure A(X : integer);
   var Y : boolean;
   procedure C(Q : boolean);
    begin { C }
    ...... → 1
    end; { C }
  begin { A }
   C(Y);
   .....
   end; { A }
 procedure B (R : real) ;
   var S, T: integer;
   begin { B }
   .....
   A(S);
   .....
   end; { B }
 begin { MAIN_1 }
 B (P);
 end. { MAIN_1 }
```

5. Considere o seguinte programa em uma linguagem tipo C, que não permite aninhamento de subprogramas. Mostre o conteúdo da pilha de execução nos pontos 1, 2 e 3 indicados, mostrando inclusive o conteúdo das variáveis e dos parâmetros alocados na pilha. Relate, seguindo o fluxo de execução, quando ocorreram as ações de: chamada de procedimento; criação de RA para um procedimento; início de execução de procedimento; término de execução de procedimento; retorno de chamada de procedimento; destruição de RA de um procedimento; busca por variável global; inicialização e alteração de variáveis e parâmetros.

```
main()
    int a, b;
   a = 2;
   b = 1:
   sub1 (a, b); ----- \rightarrow 2
   soma2 (&a, &b);
sub1 (int x, int y)
    int z; ----- \rightarrow 1 // se este ponto for atingido mais de uma vez,
                          // fazer uma pilha para cada passagem
   z = x - y;
   if (z>0) sub1(y, z)
   else z = 0;
   printf("%d \n", z);
soma2 (int *x, int *y)
    int z, w; ------ 3
   z = *x + *y; w = *x - *y;
   printf("%d \n", z);
}
```

6. Considere o programa dado a seguir, escrito em uma linguagem tipo Pascal (que permite subprogramas aninhados). Construa a pilha de execução para este programa até o ponto 1 indicado. O parâmetro X de A é passado por referência. O parâmetro Q de C e o parâmetro R de B são passados por valor. Relate, seguindo o fluxo de execução, quando ocorreram as ações de: chamada de procedimento; criação de RA para um procedimento; início de execução de procedimento; término de execução de procedimento; retorno de chamada de procedimento; destruição de RA de um procedimento; busca por variável não local; inicialização e alteração de variáveis e parâmetros.

```
program MAIN_2;
 var P : real;
 procedure A(var X : integer);
   var Y : boolean;
   procedure C(Q : boolean);
    begin { C }
    end; { C }
  begin { A }
   if (X>0) then Y := true;
   C(Y);
   end; { A }
 procedure B (R : real) ;
   var S, T: integer;
   begin { B }
   .....
   S := 10;
   A(S);
   end; { B }
 begin { MAIN_1 }
 P := 1.5;
  .....
 B (P);
 .....
 end. { MAIN_1 }
```