

# Linguagens de Programação

## Professor Haniel Barbosa

### Lista de exercícios 4

Luís Felipe Ramos Ferreira  
2019022553

June 21, 2023

## 1 Passagem de Parâmetros

1. (a) O valor impresso pelo programa é 5
- (b) O valor impresso nesse caso é 7. Como *C++* possui escopo estático, o valor da variável *x* utilizado dentro da função *p* será o definido globalmente, isto é, onde *x* é global a zero. O variável *x* dentro do escopo da função *main* terá sua referência passada para os dois parâmetros da função *p*. Dentro do escopo da função, o valor da variável global *x* será incrementada para 1, e as variáveis *y* e *x* serão incrementadas. Como elas são referências para a variável *x* com valor igual a 1 no escopo da função *main*, esse mesmo valor será incrementado 2 vezes. Podemos entender *x* e *y* como duas variáveis que apontam para a mesma posição da memória. Dessa maneira, o valor nessa posição da memória será incrementado para 3, e ele será somado duas vezes no comando de impressão. Dessa forma, teremos uma saída com valor 1 + 3 + 3, ou então 7.

2. (a) 

```
1      #define SUM(X, Y) (X) + (Y)
2      int main(int argc, char** argv){
3          printf("sum = %d\n", {(argc) + (argv[0][0])});
4      }
5  
```

- (b) A captura de variáveis é um problema que ocorre na expansão de macros quando dentro da definição da macro há a definição de uma variável cujo nome está sendo utilizado por outra variável passada como parâmetro para a macro, causando um conflito entre a qual variável cada operação se refere. Um exemplo da situação apresentado em sala foi o do uso da macro *SWAP*, que define uma função para a troca de valores entre duas variáveis, e que dentro do escopo da macro define uma variável auxiliar denominada *tmp*. Abaixo, o código disponibilizado nas notas de aula pode ser visto:

```
1      #include "stdio.h"
2      #define SWAP(X, Y) \
3          { \
4              int tmp = X; \
5              X = Y; \
6              Y = tmp; \
7          }
8      int main()
9      {
10         int a = 2;
11         int tmp = 15;
12         printf("Before: %d, %d\n", a, tmp);
13         SWAP(a, tmp);
14         printf("After: %d, %d\n", a, tmp);
15     }
16  
```

Neste cenário, após o pré processamento, o código da maneira a seguir. Nela, podemos ver que há a captura da variável `tmp`, e o comportamento não é o desejado, uma vez que a variável auxiliar `tmp` que é definida dentro da macro encobre e faz com que a variável `tmp` original, passada como parâmetro, se perca, e assim o *swap* de variáveis não ocorre como esperado.

```

1      #include "stdio.h"
2      #define SWAP(X, Y) \
3      { \
4          int tmp = X; \
5          X = Y; \
6          Y = tmp; \
7      }
8      int main()
9      {
10         int a = 2;
11         int tmp = 15;
12         printf("Before: %d, %d\n", a, tmp);
13         {
14             int tmp = a;
15             a = tmp;
16             tmp = tmp;
17         }
18         printf("After: %d, %d\n", a, tmp);
19     }
20

```

- (c) O código em *C* abaixo contém o problema da múltipla avaliação de parâmetros. Ele foi apresentado e discutido durante as aulas da disciplina.

```

1      #include "stdio.h"
2      int x = 0;
3      int foo()
4      {
5          x++;
6          return 1;
7      }
8      #define MAX(X, Y) ((X) > (Y) ? (X) : (Y))
9      int main()
10     {
11         int y = MAX(0, foo());
12         printf("Max: %d, global x: %d\n", y, x);
13     }
14

```

Após a expansão da macro, como os argumentos passados irão ser substituídos no corpo da macro, a função `foo` será chamada duas vezes, o que irá impactar no incremento da variável global `x`. A saída do código a seguir seria então:

Max: 1, global x: 2

3. (a) O valor de `z` na chamada é 30  
 (b) O programa em questão irá calcular o resultado da seguinte expressão/soma para algum valor de `a` lido na entrada:

$$\sum_{i=1}^{100} \frac{1}{(1+a)^2}$$

4. (a) `m1.i = 4` e `m2.i = 4`  
 (b) `m1.i = 3` e `m2.i = 3`  
 (c) `m1.i = 4` e `m2.i = 4`  
 (d) Java adota o tipo de passagem por valor para tipos primitivos  
 (e) Java adota o tipo de passagem por valor para objetos

## 2 Programação Lógica

1. As implementações para os predicados *firstCousin* e *descendant* estão abaixo dos comentários que indicam a letra respectiva à cada um.

---

```
1      parent(kim,holly).
2      parent(margaret,kim).
3      parent(margaret,kent).
4      parent(esther,margaret).
5      parent(herbert,margaret).
6      parent(herbert,jean).
7      parent(kent, bruce).
8      parent(jean, sam).
9      parent(sam, max).
10     greatGrandParent(GGP,GGC) :- parent(GGP,GP), parent(GP,P),
        parent(P,GGC).
11     sibling(X,Y) :- parent(P,X), parent(P, Y), not(X=Y).
12
13     % a
14     firstCousin(X, Y) :- sibling(M, N), parent(M, X), parent(N, Y
        ), not(X=Y), not(sibling(X, Y)).
15
16     % b
17     descendant(X,Y) :- parent(Y, X); (parent(Y, K), descendant(X,
        K)).
```

---

2. Implementação do predicado *third*.

---

```
1      % fact
2      thirdFact([_, _, X|_], X).
3
4      % predicate
5      third([_, _, X|_], Y) :- X=Y.
```

---

3. Implementação do predicado *dupList*.

---

```
1      dupList([], []).
2      dupList([H|T], [G|[G|K]]) :- dupList(T, K), H=G.
```

---

4. Implementação do predicado *isEqual*, com o uso do predicado *subSet* da biblioteca padrão de manipulação de listas em *Prolog*. Podemos dizer que dois conjuntos são iguais se eles são subconjuntos um do outro. Poderíamos também utilizar a própria implementação de permutação da biblioteca citada.

---

```
1      isEqual([], []).
2      isEqual(X, Y) :- subset(X, Y), subset(Y, X).
```

---

5. Implementação do predicado *isDifference*. A implementação faz uso da função *subtract* da biblioteca padrão de manipulação de listas em *Prolog*.

---

```
1      isDifference(X, Y, Z) :- subtract(X, Y, Z).
```

---

6. Fato: `append([], B, B)` Consulta: `append(X, Y, [1, 2])`

Queremos mostrar que a consulta é válida. Assumimos então que ela é falsa, e, a partir dos fatos, concluímos falso. Logo, a consulta deve ser verdadeira, por contradição.

`not (append(X,Y,[1,2])) e append([],B,B)`

Aplicando a substituição:

$$\sigma : \{X = [], Y = [1, 2], B = [1, 2]\}$$

```
not (append ([],[1,2],[1,2]))
```

Falso

Logo, a consulta é válida. Temos uma solução em que  $X=[]$  e  $Y=[1,2]$ .

7. Implementação do predicado *maxList*. A implementação faz uso da função *max\_member* da biblioteca padrão de manipulação de listas de *Prolog*.

---

```
1      maxList(L, M) :- max_member(M, L).
```

---

8. Implementação do predicado *nqueen*. A implementação seguiu o que foi implementado pelo professor em sala de aula, em relação ao mesmo problema. A implementação também baseou-se na implementação do mesmo predicado mas para 8 rainhas, disponibilizado no site da disciplina.

---

```
1      perm([], []).
2      perm(List, [H|Perm]) :- select(H, List, Rest), perm(Rest, Perm).
3
4      test([], _, _, _).
5      test([Y|Ys], X, Cs, Ds) :-
6          C is X-Y, \+ member(C, Cs),
7          D is X+Y, \+ member(D, Ds),
8          X1 is X + 1,
9          test(Ys, X1, [C|Cs], [D|Ds]).
10
11     nqueen(Q, N) :- numlist(1, N, L) , perm(L, Q), test(Q, 1, [], [])
12
13     % aux
14     allnqueen(A, N) :- findall(Q, nqueen(Q, N), A).
15     countAllnqueen(C, N) :- allnqueen(A, N), length(A, C).
```

---