

## Questão 4

### Questão 4.<sup>4</sup>

Uma função é denominada recursiva quando ela é chamada novamente dentro de seu corpo. Implementações recursivas tendem a ser menos eficientes, porém facilitam a codificação e seu entendimento.

CELES, W.; CERQUEIRA, R.; RANGEL, J. L. *Introdução a estrutura de dados*. Rio de Janeiro, 2004 (com adaptações).

Considere a função recursiva  $f()$ , a qual foi escrita em linguagem C:

```
1 int f( int v[], int n){
2     if(n == 0)
3         return 0;
4     else{
5         int s;
6         s = f(v, n-1);
7         if( v[n-1] > 0 ) s = s + v[n-1];
8         return s;
9     }
10 }
```

Suponha que a função  $f()$  é acionada com os seguintes parâmetros de entrada:

$f(\{2, -4, 7, 0, -1, 4\}, 6);$

Nesse caso, o valor de retorno da função  $f()$  será

- A. 8.
- B. 10.
- C. 13.
- D. 15.
- E. 18.

## 1. Introdução teórica

### Recursividade

Em um programa computacional, quando temos uma função (ou procedimento) chamando a si mesma, chamamos esse mecanismo de recursividade. À primeira vista, o fato de uma função chamar a si mesma pode parecer estranho e talvez até mesmo errado: se uma função chama a si mesma de forma contínua, quando o processo irá parar?

Ao criar uma função recursiva, o programador deve evitar situações em que o programa nunca termine, com uma função chamando a si mesma sem nunca se estabelecer

---

<sup>4</sup>Questão 16 – Enade 2014.

um critério de parada. Dessa forma, deve existir uma condição na qual ocorra recursividade e outra condição na qual a função retorne algum valor.

Em um programa bem comportado, sempre deve haver um momento em que o processo de recursividade é interrompido. A função retorna a um valor que vai ser utilizado em cada chamada anterior da função. Normalmente, queremos trabalhar com programas que devem levar um tempo finito para essa execução e, preferencialmente, o menor tempo possível.

Outro cuidado que devemos tomar ao utilizarmos recursividade, mesmo quando não temos uma situação com infinitas chamadas, é que, se o número de chamadas for muito grande, pode ocorrer uma situação chamada de estouro de pilha. Cada chamada para uma função implica a criação de um item a mais em uma região da memória chamada, a pilha de execução.

Se o número de elementos na pilha de execução crescer demasiadamente, a pilha pode estourar, levando ao fim da execução do programa. Esse problema não é exclusivo de programas que utilizam recursividade, mas é mais comum nesses casos, pois um número excessivo de chamadas a uma função pode levar ao estouro da pilha de execução.

Existem algumas técnicas de otimização que podem evitar situações de estouro de pilha. Uma das mais utilizadas é a chamada de recursividade final própria, ou, em inglês, *tail recursion*. Nesse caso, uma chamada pode ser feita sem a necessidade de se adicionar um quadro na pilha de chamadas, o que evita seu crescimento desenfreado.

## 2. Análise da questão

Para a resolução do problema, podemos construir uma tabela na qual simulamos a execução do programa. Observe que essa tabela será construída na ordem em que a função  $f(v,n)$  retorna aos valores, e não na ordem em que ela é chamada. Isso acontece porque essa é uma função recursiva e o primeiro valor a ser retornado é 0, na linha 3, quando  $n$  é igual a 0. A função  $f(v[0], 0)$  retorna a  $s=0$  na linha 6. Como  $v[0]=2>0$ , sabemos que  $s=s+2=0+2=2$ . Sendo assim,  $f(v,1)=2$ . Esse valor é novamente retornado à linha 6. Com  $f(v[1],2)$ , mas  $v[1]=-4<0$ , portanto,  $f(v,2)=2$ . Esse processo é repetido até que se chegue ao valor  $f(v,6)=13$ , conforme tabela 1.

**Tabela 1.** Resultado de  $f(v,n)$  para a execução do programa.

<b>N</b>	<b><math>f(v,n)</math></b>
0	0
1	2
2	2
3	9
4	9
5	9
6	13

Alternativa correta: C.

### 3. Indicações bibliográficas

- CELES, W.; CERQUEIRA, R.; RANGEL, J.R. *Introdução à Estrutura de Dados*. Rio de Janeiro: Campus, 2004.
- CORMEN, T.; LEISERSON, C.; RIVEST, R.; STEIN, C. *Introduction to algorithms*. 3. ed. Cambridge: MIT Press, 2009.
- KNUTH, D. E. *The art of computer programming*. Uppers Saddle River: Addison Wesley, 1997, v. I.
- TOSCANI, L. V.; VELOSO, P.A.S. *Complexidade de algoritmos*. 2. ed. Porto Alegre: Bookman, 2008.