## Projeto e Análise de Algoritmos Engenharia da Computação - Prof. Philippe Leal Chave de Respostas da Atividade 08 - B

1) Resolva as seguintes relações de recorrência, sujeito à condição básica, e faça a verificação:

(a) 
$$\begin{cases} T(1) = 1 \\ T(n) = T(n-1) + \frac{1}{n}, \text{ para } n > 1 \end{cases}$$

- Expandindo a Relação de Recorrência, temos:

$$T(n) = T(n-1) + \frac{1}{n}$$

$$= T(n-2) + \frac{1}{(n-1)} + \frac{1}{n}$$

$$= T(n-3) + \frac{1}{(n-2)} + \frac{1}{(n-1)} + \frac{1}{n}$$

$$= T(n-4) + \frac{1}{(n-3)} + \frac{1}{(n-2)} + \frac{1}{(n-1)} + \frac{1}{n}$$

$$= T(n-4) + \sum_{i=0}^{3} \frac{1}{(n-i)}$$

- Assim, após k passos, temos:

$$T(n) = T(n-k) + \sum_{i=0}^{k-1} \frac{1}{(n-i)}$$
 (1)

- Ao final esperamos obter:

$$(n-k) = 1$$

$$k = n-1$$
(2)

- Substituindo (2) em (1):

$$T(n) = T(n - (n - 1)) + \sum_{i=0}^{(n-1)-1} \frac{1}{(n-i)}$$

$$= T(1) + \sum_{i=0}^{n-2} \frac{1}{(n-i)}$$

$$= 1 + \sum_{i=0}^{n-2} \frac{1}{(n-i)}$$

$$= \frac{1}{(n-(n-1))} + \sum_{i=0}^{n-2} \frac{1}{(n-i)} \qquad (1 = \frac{1}{1} = \frac{1}{(n-(n-1))})$$

$$= \sum_{i=0}^{n-1} \frac{1}{(n-i)} \qquad (a \ parcela \ \frac{1}{(n-(n-1))} \ foi \ inserida \ no \ somat\'orio)$$

$$= \sum_{i=1}^{n} \frac{1}{i} \qquad (SFF)$$

- Então, devemos provar que  $T(n) = \sum_{i=1}^{n} \frac{1}{i}$ , para  $n \geq 1$ .
  - 1) Passo Base:  $T(n_0) = T(1)$ : Para  $n_0 = 1$ ,  $\sum_{i=1}^{1} \frac{1}{i} = 1$  e a fórmula é verdadeira para  $n_0 = 1$ .
- 2) **Passo Indutivo**: Se a fórmula é verdadeira para n=k, então deve ser verdadeira para n=k+1, i.e.,  $T(k) \to T(k+1)$ .

- 
$$T(k) = \sum_{i=1}^{k} \frac{1}{i}$$
, para  $k \ge 1$ . (Hipótese Indutiva)

- Devemos mostrar que  $T(k+1) = \sum_{i=1}^{k+1} \frac{1}{i}.$
- Vejamos:

$$T(k+1) = T(k) + \frac{1}{k+1}$$
$$= \sum_{i=1}^{k} \frac{1}{i} + \frac{1}{k+1}$$
$$= \sum_{i=1}^{k+1} \frac{1}{i}$$

- Portanto,  $T(n) = \sum_{i=1}^n \frac{1}{i},$  para  $n \geq 1,$  é verdade.

2) Faça uma função recursiva que, dado um número natural  $n \ge 1$ , imprima a soma dos n primeiros números naturais, ou seja,  $\sum_{i=1}^{n} i$ . Em seguida, encontre e resolva a relação de recorrência da função, fazendo a sua verificação.

```
\begin{split} & \textbf{int } \operatorname{soma}(\textbf{int } n) \{ \\ & \textbf{if}(n == 1) \\ & \textbf{return } 1; \\ & \textbf{else} \\ & \textbf{return } n + \operatorname{soma}(n-1); \\ \} \end{split}
```

- Condição Básica e Relação de Recorrência referentes ao algoritmo:

$$\begin{cases} T(1) = 1 \\ T(n) = n + T(n-1), \text{ para } n \ge 2 \end{cases}$$

- Expandindo a Relação de Recorrência, temos:

$$T(n) = n + T(n-1)$$

$$= n + (n-1) + T(n-2)$$

$$= n + (n-1) + (n-2) + T(n-3)$$

$$= n + (n-1) + (n-2) + (n-3) + T(n-4)$$

- Assim, após k passos, temos:

$$T(n) = n + (n-1) + (n-2) + (n-3) + \dots + (n-(k-1)) + T(n-k)$$
(3)

- Ao final esperamos obter:

$$(n-k) = 1$$
  $(A \ execução \ finaliza \ em \ T(1), i.e., \ quando \ (n-k) \ atingir \ 1)$   $(4)$ 

- Substituindo (4) em (3):

$$T(n) = n + (n-1) + (n-2) + (n-3) + \dots + (n-(n-1-1)) + T(n-(n-1))$$

$$= n + (n-1) + (n-2) + (n-3) + \dots + 2 + T(1)$$

$$= n + (n-1) + (n-2) + (n-3) + \dots + 2 + 1$$

$$= \sum_{i=1}^{n} i$$

$$= \frac{n(n+1)}{2}$$
 (SFF)

- Então, devemos provar que  $T(n) = \frac{n(n+1)}{2}$ , para  $n \ge 1$ .
  - 1) Passo Base:  $T(n_0) = T(1)$ : Para  $n_0 = 1$ ,  $\frac{1(1+1)}{2} = 1$  e a fórmula é verdadeira para  $n_0 = 1$ .
- 2) **Passo Indutivo**: Se a fórmula é verdadeira para n=k, então deve ser verdadeira para n=k+1, i.e.,  $T(k) \to T(k+1)$ .

- 
$$T(k) = \frac{k(k+1)}{2}$$
, para  $k \ge 1$ . (Hipótese Indutiva)

- Devemos mostrar que  $T(k+1)=\frac{(k+1)(k+2)}{2}.$ 

- Vejamos:

$$T(k+1) = T(k) + (k+1)$$

$$= \frac{k(k+1)}{2} + (k+1)$$

$$= \frac{k(k+1) + 2(k+1)}{2}$$

$$= \frac{k^2 + k + 2k + 2}{2}$$

$$= \frac{k^2 + 3k + 2}{2}$$

$$= \frac{(k+1)(k+2)}{2}$$

- Portanto,  $T(n) = \frac{n(n+1)}{2}$ , para  $n \geq 1$ , é verdade.