

# Questão ①

a)

Vamos provar por indução em  $n$  que:

4/10

$$m \leq V[u] \leq M, \text{ p/ todo } a \leq u \leq a+n-1.$$

Hip. Indutiva: Seja  $p \in \mathbb{N}$  tal que:  $m \leq V[u] \leq M$ , p/ todo

$$a \leq u \leq a+p-1, \text{ p/ todo } k \in [1..p].$$

Passo: Vamos provar que  $m \leq V[u] \leq M$ , p/ todo  $a \leq u \leq a+(p+1)-1$   
 $a \leq u \leq a+p$ .

Do algoritmo MinMax() temos que, se  $p+1 > 1$ , então:

$C()$  são chamadas de funções.

$$C(p+1) = C(m-a+1) + C((a+(p+1)-1) - (m+1) + 1) + 1 \\ = C(m-a+1) + C(a+p-m) + 1,$$

Onde:

$$m = \left\lfloor \frac{a+(a+(p+1)-1)}{2} \right\rfloor = \left\lfloor \frac{2a+p}{2} \right\rfloor = \left\lfloor a + \frac{p}{2} \right\rfloor = a + \left\lfloor \frac{p}{2} \right\rfloor,$$

Então:

$$m-a+1 = a + \left\lfloor \frac{p}{2} \right\rfloor - a + 1 = \left\lfloor \frac{p}{2} \right\rfloor + 1,$$

$$u, \quad a+p-m = a+p - \left(a + \left\lfloor \frac{p}{2} \right\rfloor\right) = a+p-a - \left\lfloor \frac{p}{2} \right\rfloor = \left\lceil \frac{p}{2} \right\rceil,$$

portanto,

$$C(p+1) = C\left(\left\lfloor \frac{p}{2} \right\rfloor + 1\right) + C\left(\left\lceil \frac{p}{2} \right\rceil\right) + 1.$$

Se  $1 \leq \left\lfloor \frac{p}{2} \right\rfloor + 1 \leq p$  u  $1 \leq \left\lceil \frac{p}{2} \right\rceil \leq p$ , então, pela H.I. temos

$$C\left(\left\lfloor \frac{p}{2} \right\rfloor + 1\right) = \left\lfloor \frac{p}{2} \right\rfloor$$

$$C\left(\left\lceil \frac{p}{2} \right\rceil\right) = \left\lceil \frac{p}{2} \right\rceil - 1$$

Temos que:

$$C(p+1) = \left\lfloor \frac{p}{2} \right\rfloor + \left\lceil \frac{p}{2} \right\rceil - 1 + 1 = p.$$

Então temos, portanto  
 $m \leq V[u] \leq M$  p/ todo  
 $a \leq u \leq a+p$ .

## Continuação ① a)

Base: Do algoritmo temos que, se  $p=4$ :

$$C(1) = 0 = p-1.$$

## Questão ①

5/10

- b) Seja  $C(n)$  a soma do n° de invocações de  $\text{max}()$  e  $\text{min}()$  em  ~~$\text{MinMax}(v, a, a+n-1)$~~ .  $\text{MinMax}(v, a, a+n-1)$

$$C(n) = \begin{cases} 0, & \text{se } n \leq 2, \\ C\left(\frac{n-1}{2}\right) + C\left(\frac{n}{2}\right) + 2, & \text{se } n > 2. \end{cases}$$

## Questão (2)

6/10

$$\sum_{i=0}^n i 3^i \approx a n^b c^n$$

Primeiro, iremos utilizar o método da expressão:

Relembremos 38, temos:

$$S(n) = \sum_{i=0}^n g(i) \quad g(i) = i 3^i = i^1 3^i$$

Então temos:

$$(x-1)(x-3)^{1+1} = (x-1)(x-3)^2; \text{ raízes } 1, 3, 3$$

$$\{n^0 1^n, n^0 3^n, n^1 3^n\}$$

$$S(n) = a n^0 1^n + b n^0 3^n + c n^1 3^n$$

$$\begin{cases} S(0) = a + b \\ S(1) = a + 3b + 3c \\ S(2) = a + 9b + 18c \end{cases} \rightarrow \begin{cases} a + b = 0 \rightarrow a = -b \\ a + 3b + 3c = 3 \\ a + 9b + 18c = 21 \end{cases}$$

Substituindo  $a = -b$  nas demais equações:

$$\begin{cases} -b + 3b + 3c = 3 \\ -b + 9b + 18c = 21 \end{cases} \rightarrow \begin{cases} 2b + 3c = 3 \\ 8b + 18c = 21 \end{cases}$$

$$b = \frac{3-3c}{2} \quad 6c + 12 = 21 \quad c = \frac{3}{2} \therefore b = -\frac{3}{4} \text{ e } a = \frac{3}{4}$$

$$S(n) = \frac{3}{4} \cdot 1^n - \frac{3}{4} \cdot 3^n + \frac{3}{2} \cdot 3^n$$

$$= \frac{3 \cdot 1^n}{4} - \frac{3^{n+1}}{4} + \frac{3^{n+1}}{2}$$

$$= \frac{3 \cdot 1^n}{4} + \frac{3^{n+1}}{4} = \frac{3^{n+1} + 3 \cdot 1^n}{4}$$

$$\frac{3^{n+1} + 3 \cdot 1^n}{4} \approx a n^b c^n$$

### Questão ③

10/10

Dados que exigem 9 jogos, e desses 9 jogos temos 5 vitórias, 3 derrotas e 1 empate. Para achar o número de maneiras distintas fazemos a permutação destes elementos:

$$P_9^{5,3,1} = \frac{9!}{5! \cdot 3! \cdot 1!} = \frac{9 \cdot 8 \cdot 7 \cdot 6 \cdot 5!}{5! \cdot 6 \cdot 1} = 504.$$



Questão ④

10/10

Teremos  $\binom{10}{2}$  possibilidades  
jogos no total:

$$\binom{10}{2} = \frac{10!}{8! \cdot 2!} = \frac{10 \cdot 9 \cdot 8!}{8! \cdot 2} = \frac{90}{2} = 45.$$

Mas não podemos considerar jogos onde existam  
2 conhetes, então vamos calcular a possibilidade  
disso ocorrer:

$$\binom{4}{2} = \frac{4!}{2! \cdot 2!} = \frac{24}{4} = 6.$$

Por fim, temos  $45 - 6 = 39$  possibilidades.