

## SOLUÇÕES

1. (a)  $q \rightarrow r$ .  
 (b)  $p \rightarrow r$ .  
 (c)  $q \rightarrow p$ .  
 (d)  $q \rightarrow p$ .  
 (e)  $q \rightarrow (p \rightarrow r)$ .
2. Uma fórmula bem formada diz-se uma *tautologia* se for verdadeira para todos os possíveis valores lógicos das suas variáveis proposicionais.

(a)

$$[\neg p \wedge (p \vee q)] \rightarrow q$$

F	V	F	V	V	V	V	V
F	V	F	V	V	F	V	F
V	F	V	F	V	V	V	V
V	F	F	F	F	F	V	F

(b)

$$\begin{aligned}
 [\neg p \wedge (p \vee q)] \rightarrow q &\equiv [(\neg p \wedge p) \vee (\neg p \wedge q)] \rightarrow q \\
 &\equiv [F \vee (\neg p \wedge q)] \rightarrow q \\
 &\equiv (\neg p \wedge q) \rightarrow q \\
 &\equiv \neg(\neg p \wedge q) \vee q \\
 &\equiv \neg\neg p \vee \neg q \vee q \\
 &\equiv p \vee \neg q \vee q \\
 &\equiv p \vee V \\
 &\equiv V
 \end{aligned}$$

**(Resolução alternativa: método de Quine...)**

3.

- (a)  $\exists x \in X P(x)$ .  
 (b)  $\forall x \in X \neg P(x)$ .

4.

- (a) Simulando o algoritmo com input  $n = 12345$  e  $b = 8$  obtemos:

```

q := 12345
k := 0
q ≠ 0
  a0 := 12345 mod 8 = 1 (pois 12345 = 8 × 1543 + 1)
  q := ⌊12345/8⌋ = 1543
  k := k + 1 = 1
q ≠ 0
  a1 := 1543 mod 8 = 7 (pois 1543 = 8 × 192 + 7)
  q := ⌊1543/8⌋ = 192
  k := k + 1 = 2
q ≠ 0
  a2 := 192 mod 8 = 0 (pois 192 = 8 × 24)
  q := ⌊192/8⌋ = 24
  k := k + 1 = 3
q ≠ 0
  a3 := 24 mod 8 = 0 (pois 24 = 8 × 3)
  q := ⌊24/8⌋ = 3
  k := k + 1 = 4
q ≠ 0
  a4 := 3 mod 8 = 3 (pois 3 = 8 × 0 + 3)
  q := ⌊3/8⌋ = 0
  k := k + 1 = 5
q = 0 STOP
{a expansão de n na base b é o número a4a3a2a1a0 = 30071 }

```

Portanto  $(12345)_8 = 30071$ .

- (b) Como se observou na alínea anterior, em cada passo do ciclo **while** o algoritmo realiza uma divisão inteira (registadas entre parêntesis) que permite calcular simultaneamente os valores de  $a_k$  e  $q$ . Portanto, o número de divisões efectuadas é igual ao número de passos do ciclo, que depende evidentemente do número  $n$ . Mais exactamente, esse número é o inteiro  $d$  que satisfaz  $b^{d-1} \leq n < b^d$  (no exemplo da alínea anterior,  $4096 = 8^4 \leq 12345 < 8^5 = 32768$  pelo que  $d = 5$ ). Logo,  $d - 1 \leq \log_b n < d$ . Assim,  $d \leq \log_b n + 1$  o que mostra que o algoritmo tem complexidade  $O(\log_b n)$ .

5. (a)  $\text{mdc}(2 \times 3 \times 5 \times 7 \times 11 \times 13, 2^{11} \times 3^9 \times 11 \times 17^{14}) = 2 \times 3 \times 11 = 66$ .

(b)

$$\begin{aligned}
7x \equiv_{21} 14 &\Leftrightarrow \exists k \in \mathbb{Z} : 7x - 14 = 21k \\
&\Leftrightarrow \exists k \in \mathbb{Z} : 7x = 14 + 21k \\
&\Leftrightarrow \exists k \in \mathbb{Z} : 7x = 7(2 + 3k) \\
&\Leftrightarrow \exists k \in \mathbb{Z} : x = 2 + 3k.
\end{aligned}$$

Portanto, as soluções para  $x$  são os inteiros da forma  $2 + 3k$ . Quais deles pertencem ao conjunto  $\{-3, -2, -1, 0, 1, \dots, 10\}$ ? Precisamente os números  $-1, 2, 5$  e  $8$ .

6. Suponhamos que conhecemos ambos os números  $n = pq$  e  $m = (p-1)(q-1)$ . Para descobrir  $p$  e  $q$ , notemos primeiro que  $(p-1)(q-1) = pq - p - q + 1 = n - (p+q) + 1$ . Portanto,  $m = n - (p+q) + 1$ . Como conhecemos  $n$  e  $m$  podemos assim determinar  $s = p+q$ . Como  $q = s - p$ , temos  $n = p(s-p)$ , ou seja,  $p^2 - ps + n = 0$ , donde podemos determinar o valor de  $p$  pela fórmula resolvente das equações do segundo grau. Depois de determinado o valor de  $p$ , bastará calcular  $n/p$  para obtermos o valor de  $q$ .

7. Como  $f(3) = f(2)f(1) = f(1)f(0)f(1) = 1$  e  $f(4) = f(3)f(2) = 1$  então

$$\begin{aligned} -10 \bmod 13 + \lfloor \frac{1}{2} + \lfloor \frac{1}{2} \rfloor \rfloor + f(3) + f(4) &= 3 + \lfloor \frac{1}{2} + 0 \rfloor + 1 + 1 \\ &= 3 + 0 + 2 \\ &= 5. \end{aligned}$$

8. (a) Seja  $P(n)$  a proposição  $\sum_{k=1}^n (-1)^k k^2 = \frac{(-1)^n n(n+1)}{2}$ .

$P(1)$  é claramente verdadeira:  $(-1)^1 = \frac{(-1)^1 2}{2}$ .

Assumindo que  $P(n)$  é verdadeira, provemos que  $P(n+1)$  é verdadeira. O membro esquerdo de  $P(n+1)$  é:

$$\begin{aligned} \sum_{k=1}^{n+1} (-1)^k k^2 &= \sum_{k=1}^n (-1)^k k^2 + (-1)^{n+1} (n+1)^2 \\ &= \frac{(-1)^n n(n+1)}{2} + (-1)^{n+1} (n+1)^2 && \text{(pela hipótese de indução)} \\ &= \frac{(-1)^n n(n+1) + (-1)^{n+1} 2(n+1)^2}{2} \\ &= \frac{(-1)^{n+1} (n+1)[2(n+1) - n]}{2} \\ &= \frac{(-1)^{n+1} (n+1)(n+2)}{2} \end{aligned}$$

que é o membro direito de  $P(n+1)$ . Portanto,  $P(n+1)$  é verdadeira e, pelo Princípio de Indução Matemática, segue que  $P(n)$  é verdadeira para qualquer  $n$ .

(b) Uma vez que

$$\sum_{\substack{k=1 \\ k \text{ par}}}^{20} k^2 - \sum_{\substack{k=1 \\ k \text{ ímpar}}}^{20} k^2 = \sum_{k=1}^{20} (-1)^k k^2,$$

então, pela alínea anterior,

$$\sum_{\substack{k=1 \\ k \text{ par}}}^{20} k^2 - \sum_{\substack{k=1 \\ k \text{ ímpar}}}^{20} k^2 = \frac{(-1)^{20} 20 \times 21}{2} = 10 \times 21 = 210.$$

9. Teremos que contar todos os números da forma  $5---$ , mais os da forma  $-5--$ ,  $--5-$  e  $---5$ , onde cada uma das três posições livres pode ser ocupada pelos algarismos 1, 2, 3, 4, 6, 7, 8, 9, sem ocorrer repetição de nenhum. Pelo princípio da multiplicação, podemos formar  $P(8, 3)$  números de cada um destes quatro tipos. Portanto, pelo princípio da adição, podemos formar no total

$$P(8, 3) + P(8, 3) + P(8, 3) + P(8, 3) = 4 \times P(8, 3) = 4 \times 8 \times 7 \times 6$$

números.

10. Evidentemente  $b_0 = b_1 = 1$  e  $b_2 = 3$ . Ao fim de  $n$  meses, o número  $b_n$  de bactérias existentes será igual ao número de bactérias existentes no final do mês anterior (ou seja,  $b_{n-1}$ ) mais as que entretanto foram produzidas no decorrer desse mês (cujo número é igual ao dobro do número de bactérias em condições de se reproduzir nesse mês, ou seja,  $2b_{n-2}$ ). Assim,

$$b_n = b_{n-1} + 2b_{n-2}.$$

Trata-se de uma relação de recorrência de segunda ordem com equação característica

$$x^2 - x - 2 = 0.$$

Resolvendo-a obtemos

$$x = \frac{1 \pm \sqrt{1+8}}{2} \Leftrightarrow x = 2 \vee x = -1.$$

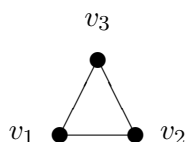
Portanto, a solução geral da relação de recorrência é da forma  $b_n = \alpha 2^n + \beta(-1)^n$ . Os valores de  $\alpha$  e  $\beta$  podem ser facilmente calculados usando as condições iniciais:

$$\begin{cases} 1 = b_0 = \alpha + \beta \\ 1 = b_1 = 2\alpha - \beta \end{cases} \Leftrightarrow \begin{cases} 1 = \alpha + \beta \\ 2 = 3\alpha \end{cases} \Leftrightarrow \begin{cases} \alpha = \frac{2}{3} \\ \beta = \frac{1}{3} \end{cases}$$

Em conclusão,

$$b_n = \frac{2}{3} \times 2^n + \frac{1}{3} \times (-1)^n = \frac{2^{n+1} + (-1)^n}{3}.$$

11. (a)



Chama-se caminho euleriano a um caminho fechado sem repetição de arestas, contendo todas as arestas do grafo.

Este grafo tem claramente um caminho euleriano (logo o grafo é euleriano) pois os vértices têm todos grau par. Por exemplo,  $v_1, v_2, v_3, v_1$  é um desses caminhos.

- (b) No grafo  $K_n$  o grau de cada vértice é igual a  $n - 1$  pois cada vértice tem uma aresta ligando-o a cada um dos outros  $n - 1$  vértices. Portanto, pelo Teorema de Euler,  $K_n$  tem um caminho euleriano se e só se  $n - 1$  é par, ou seja, se e só se  $n$  é ímpar.