## Matemática Discreta

## Exercícios

## 9 de agosto de 2010

- 1. Prove que, se A e B são proposições, então as seguintes proposições são verdadeiras.
  - (a) A ou ( não A),
  - (b)  $\tilde{\text{nao}}(A \in (\tilde{\text{nao}}A)),$
  - (c) A ou V,
  - (d) não  $(A \in F)$ ,
- 2. Prove que, se A, B e C são proposições, então os seguintes pares de proposições são equivalentes.
  - (a) A ou  $F \equiv A$ ,
  - (b)  $A \in V \equiv A$ ,
  - (c)  $A \in (B \text{ ou } C) \equiv (A \in B) \text{ ou } (A \in C),$
  - (d)  $A \text{ ou } (B \text{ e } C) \equiv (A \text{ ou } B) \text{ e } (A \text{ ou } C),$
  - (e)  $\tilde{\text{nao}}(A \text{ ou } B) \equiv (\tilde{\text{nao}} A) \text{ e } (\tilde{\text{nao}} B),$
  - (f)  $\tilde{\text{nao}}(A \in B) \equiv (\tilde{\text{nao}} A) \text{ ou } (\tilde{\text{nao}} B),$
- 3. Prove que se A, B e C são proposições, então
  - (a)  $F \Rightarrow A$ .
  - $\text{(b) } (A\Rightarrow B)\equiv ((\text{ n\~{a}o }B)\Rightarrow (\text{ n\~{a}o }A)).$
  - (c)  $(A \Rightarrow F) \equiv \text{não } A$ .
  - (d)  $((A \Rightarrow B) \text{ ou } (A \Rightarrow C)) \equiv (A \Rightarrow (B \text{ ou } C)).$
  - (e)  $((A \Rightarrow B) \in (A \Rightarrow C)) \equiv (A \Rightarrow (B \in C)).$
  - (f)  $((B \Rightarrow A) \text{ ou } (C \Rightarrow A)) \equiv ((B \in C) \Rightarrow A).$

- (g)  $((B \Rightarrow A) \in (C \Rightarrow A)) \equiv ((B \text{ ou } C) \Rightarrow A).$
- 4. Seja P(x) um predicado e X um conjunto. Prove que são equivalentes
  - (a) ( não  $(P(x), \text{ para todo } x \in X)) e (( não <math>P(x)), \text{ para algum } x \in X).$
  - (b) ( não  $(A(x), \text{ para algum } x \in X)) e (( \text{ não } A(x)), \text{ para todo } x \in X).$
- 5. Justifique cada passagem da prova do Teorema 8 discutida em aula, apontando o respectivo item dos Teoremas 1 e 2 utilizados.
- 6. Justifique cada passagem da prova do Corolário 9 discutida em aula, apontando os respectivos itens dos Teoremas 1 e 2 utilizados.
- 7. Sejam D(x, y, d) e M(x, y) os seguintes predicados, respectivamente.

$$D(x, y, d) = |x - y| \le d,$$
  

$$M(x, y) = x > y.$$

(a) Expresse o predicado  $L_1(f, a, l)$  dado por

$$\lim_{x \to a} f(x) = l.$$

usando o predicado D(x, y, d).

(b) Expresse o predicado  $L_2(f, l)$  dado por

$$\lim_{x \to \infty} f(x) = l.$$

usando os predicados M(x, y) e D(x, y, d).

(c) Expresse o predicado  $L_3(f,a)$  dado por

$$\lim_{x \to a} f(x) = \infty.$$

usando os predicados M(x,y) e D(x,y,d).

(d) Expresse o predicado  $L_4(f)$  dado por

$$\lim_{x \to \infty} f(x) = \infty.$$

usando o predicado M(x,y).

- 8. Prove que o conjunto vazio é subconjunto de qualquer conjunto.
- 9. Prove que a união de conjuntos é uma operação associativa.

- 10. Prove que a interseção de conjuntos é uma operação associativa.
- 11. A diferença entre conjuntos é uma operação associativa? Justifique.
- 12. Prove que  $\lceil x \rceil$  é o único inteiro que satisfaz

$$x < \lceil x \rceil < x + 1$$
,

para todo  $x \in \mathbb{R}$ .

- 13. Prove que , para todo  $x \in \mathbb{R}$ ,
  - (a)  $x |x| \le 1$ .
  - (b)  $[x] x \le 1$ .
  - (c)  $\lceil x \rceil |x| \in \{0, 1\}.$
  - (d) |x| = [x] se e somente se  $x \in \mathbb{Z}$
- 14. Prove que, para todo inteiro n > 0,
  - (a)  $\frac{n}{2} < 2^{\lfloor \lg n \rfloor} \le n \le 2^{\lceil \lg n \rceil} < 2n$ .
  - (b)  $|\lg n| > |\lg(n-1)|$  se e somente se n é potência de 2.
  - (c)  $\lceil \lg n \rceil < \lceil \lg (n+1) \rceil$  se e somente se n é potência de 2.
  - (d)  $0 < \frac{n}{2^{\lceil \lg n \rceil}} \le 1 \le \frac{n}{2^{\lfloor \lg n \rfloor}} < 2$
- 15. Prove que se X é um conjunto finito e  $c \in \mathbb{C}$ , então

$$\sum_{x \in X} c = c|X|.$$

16. Prove que se  $f, g: A \to \mathbb{C}$  e  $X \subseteq A$ , então

$$\sum_{x \in X} \left( f(x) + g(x) \right) = \sum_{x \in X} f(x) + \sum_{x \in X} g(x).$$

17. Prove que se  $f \colon A \to \mathbb{C}$  e  $X \subseteq A$ , e  $c \in \mathbb{C}$ , então

$$\sum_{x \in X} cf(x) = c \sum_{x \in X} f(x).$$

18. Dados  $f, g: A \to \mathbb{C}$  e  $X \subseteq A$  e  $c \in \mathbb{C}$ , é verdade que

(a) 
$$\prod_{x \in X} c = c|X|?$$

(b) 
$$\prod_{x \in X} (f(x) + g(x)) = \prod_{x \in X} f(x) + \prod_{x \in X} g(x)?$$

(c) 
$$\sum_{x \in X} f(x)g(x) = \left(\sum_{x \in X} f(x)\right) \left(\sum_{x \in X} g(x)\right)?$$

Justifique.

- 19. Prove que qualquer valor maior ou igual a 4 reais pode ser obtido com cédulas de 2 e 5 reais.
- 20. Prove que  $n^2 1$  é divisível por 8 para todo  $n \in \mathbb{N}$  ímpar.
- 21. Prove que se  $f \colon \mathbb{N} \to \mathbb{C}$  satisfaz

$$f(n) = f(n-1) + 1$$
, para todo  $n > 0$ ,

então

$$f(n) = f(0) + n$$
, para todo  $n \ge 0$ .

22. Seja  $a \in \mathbb{C}$ . Prove que se  $f: \mathbb{N} \to \mathbb{C}$  satisfaz

$$f(n) = f(n-1) + a$$
, para todo  $n > 0$ ,

então

$$f(n) = f(0) + na$$
, para todo  $n \ge 0$ .

23. Seja  $s: \mathbb{N} \to \mathbb{C}$ . Prove que se  $f: \mathbb{N} \to \mathbb{C}$  satisfaz

$$f(n) = f(n-1) + s(n)$$
, para todo  $n > 0$ ,

então

$$f(n) = f(0) + \sum_{i=1}^{n} s(i), \text{ para todo } n \ge 0.$$

24. Seja  $a \in \mathbb{C}$ . Prove que se  $f \colon \mathbb{N} \to \mathbb{C}$  satisfaz

$$f(n)=af(n-1), \ \mathrm{para\ todo}\ n>0,$$

então

$$f(n) = a^n f(0)$$
, para todo  $n \ge 0$ .

25. Seja  $m: \mathbb{N} \to \mathbb{C}$ . Prove que se  $f: \mathbb{N} \to \mathbb{C}$  satisfaz

$$f(n) = m(n)f(n-1)$$
, para todo  $n > 0$ ,

então

$$f(n) = f(0) \prod_{i=1}^{n} m(i)$$
, para todo  $n \ge 0$ .

26. Sejam  $m, s \colon \mathbb{N} \to \mathbb{C}$ . Prove que se  $f \colon \mathbb{N} \to \mathbb{C}$  satisfaz

$$f(n) = m(n)f(n-1) + s(n)$$
, para todo  $n > 0$ ,

então<sup>1</sup>

$$f(n)=f(0)\prod_{i=1}^n m(i)+\sum_{j=1}^n \left(s(j)\prod_{i=j+1}^n m(i)\right), \text{ para todo } n\geq 0.$$

27. Seja  $k \in bN$ . Prove que se  $f: \mathbb{R} \to \mathbb{N}$  é dada por

$$f(x) = \left\lfloor \frac{x}{k} \right\rfloor.$$

então

$$f^n(x) = \left\lfloor \frac{x}{k^n} \right\rfloor, \text{ para todo } n \in \mathbb{N}.$$

28. Seja  $b \colon \mathbb{N} \to \mathbb{N}$  a função dada por

$$b(n) = \begin{cases} 0, & \text{se } n = 0, \\ b\left(\left\lfloor \frac{n}{2} \right\rfloor\right) + (n \mod 2) & \text{se } n > 0. \end{cases}$$

- (a) Prove que o número de dígitos 1 na representação binária de n é b(n), para todo  $n \geq 0$ .
- (b) Prove que<sup>2</sup>

$$b(n) \le \lfloor \lg n \rfloor + 1$$
, para todo  $n > 0$ .

 $<sup>^1{\</sup>rm Note}$  que os enunciados dos exercicios 21, 22, 23, 24, 25, são todos casos particulares do enunciado deste exercício.

<sup>&</sup>lt;sup>2</sup>Sugestão: use o Exercício 27

29. Considere o Algoritmo Exp(x, n) dado por

```
\operatorname{Exp}(x,n)
\operatorname{Se} \ n = 0
\operatorname{Devolva} \ 1
e \leftarrow \operatorname{Exp}(x, \lfloor n/2 \rfloor)
e \leftarrow e \times e
\operatorname{Se} \ n \ \acute{e} \ par
\operatorname{Devolva} \ e
\operatorname{Devolva} \ x \times e
```

- (a) Execute  $\mathsf{Exp}(2,n)$  para  $n \in \{0,1,2,5,11,15,16,20\}$  e, para cada execução, mostre o resultado do algoritmo e o número de multiplicações efetuadas.
- (b) Prove que  $\text{Exp}(x, n) = x^n$  para todo  $x \neq 0$  e todo  $n \in \mathbb{N}$ .
- (c) Prove que a execução de  $\mathsf{Exp}(x,n)$  efetua  $\lfloor \lg(n) \rfloor + b(n) + 1$  multiplicações para todo  $x \neq 0$  e todo  $n \in \mathbb{N}$ , onde b é a função definida no Exercício 28.
- (d) Prove que a execução de  $\mathsf{Exp}(x,n)$  efetua no máximo  $2(\lfloor \lg(n) \rfloor + 1)$  multiplicações para todo  $x \neq 0$  e todo  $n \in \mathbb{N}$ .
- 30. Considere o Algoritmo Mínimo(v, a, b) dado por

```
\begin{split} &\mathsf{M}\mathsf{\acute{n}imo}(v,a,b) \\ &\mathsf{Se}\ a = b \\ &\mathsf{Devolva}\ a \\ &m \leftarrow \left\lfloor \frac{a+b}{2} \right\rfloor \\ &m_1 \leftarrow \mathsf{M}\mathsf{\acute{n}imo}(v,a,m) \\ &m_2 \leftarrow \mathsf{M}\mathsf{\acute{n}imo}(v,m+1,b) \\ &\mathsf{Se}\ v[m_1] \leq v[m_2] \\ &\mathsf{Devolva}\ m_1 \\ &\mathsf{Devolva}\ m_2 \end{split}
```

Prove que se  $a \leq b$ , a execução de Mínimo(v, a, b) faz b-a comparações.

31. Prove que o seguinte algoritmo devolve  $\prod_{i=1}^n i$  para todo  $n \in \mathbb{N}$ 

```
\begin{aligned} & \mathsf{Fatorial}(n) \\ & \mathsf{Se}\ n = 0 \\ & \mathsf{Devolva}\ 1 \\ & \mathsf{Devolva}\ n \times \mathit{Fatorial}(n-1) \end{aligned}
```

32. Prove que o seguinte algoritmo devolve  $3^n - 2^n$  para todo n

 $\mathsf{A}(n)$ 

Se  $n \leq 1$ 

Devolva n

Devolva  $5 \times A(n-1) - 6 \times A(n-2)$ 

33. Considere o seguinte algoritmo

Multiplica(x,n)

Se n = 0

Devolva 0

Se  $n \not e par$ 

Devolva  $\textit{Multiplica}(x+x,\frac{n}{2})$ Devolva  $\textit{Multiplica}(x+x,\frac{n-1}{2})+x$ 

- (a) Prove que Multiplica(x,n) devolve o valor de nx para todo  $x \in \mathbb{C}$ e todo  $n \in \mathbb{N}$ .
- (b) Enuncie e prove um teorema estabelecendo um limite superior em função de n para o número de somas efetuadas por Multiplica(x, n).
- 34. Use o fato de que se A e B são conjuntos finitos e disjuntos entre si então

$$|A \cup B| = |A| + |B|,$$

para provar que se  $A_1, \ldots, A_n$  são conjuntos finitos dois a dois disjuntos entre si, então,

$$\left| \bigcup_{i=1}^{n} A_i \right| = \sum_{i=1}^{n} |A_i|$$

35. Seja k um inteiro positivo e seja  $f: \mathbb{R} \to \mathbb{R}$  a função dada por

$$f(x) = \frac{x}{k}.$$

Prove que

- (a) f uma função contínua.
- (b) f uma função crescente.
- (c)  $f(x) \in \mathbb{Z} \Rightarrow x \in \mathbb{Z}$ , para todo  $x \in \mathbb{R}$ .

36. Seja  $f: \mathbb{N} \to \mathbb{N}$  dada por

$$f(n) = \left\lfloor \frac{n}{2} \right\rfloor.$$

- (a) Calcule  $f^k(n)$  para  $k \in [0..5]$  e  $n \in [0..16]$ .
- (b) Prove que

$$f^k(n) = \left\lfloor \frac{n}{2^k} \right
floor, \ \mathrm{para\ todo}\ k, n \in \mathbb{N}.$$

(c) Prove que

$$f^{\lfloor \lg n \rfloor}(n) = 1$$
, para todo  $n > 0$ .

- (d) Prove que  $f^k(n) = 0$  se e somente se  $k > \lfloor \lg n \rfloor$ .
- 37. Seja  $f\colon A\to A$ . Para todo  $n\in\mathbb{N}$  definimos  $f^{(n)}\colon A\to A$  como a função dada por

$$f^{(n)}(a) = \begin{cases} a, & \text{se } n = 0, \\ f^{n-1}(f(a)), & \text{se } n > 0. \end{cases}$$

Prove que  $f^{(n)} = f^n$  para todo  $n \in \mathbb{N}$ .

- 38. Seja  $f\colon A\to A$ uma função bijetora. Prove que
  - (a)  $f^n$ é uma função bijetora para todo  $n\in\mathbb{N}.$
  - (b)  $(f^n)^{-1} = (f^{-1})^n$ , para todo  $n \in \mathbb{N}$ .
- 39. Sejam $c\in\mathbb{N}$ e $f\colon\mathbb{N}\to\mathbb{N}$ tais que

$$f(n) < n$$
, para todo  $n \ge c$ .

Prove que, para todo  $n \ge c$ 

$$f^k(n) < c$$
, para algum  $k \in \mathbb{N}$ .

40. Prove que se  $f: \mathbb{N} \to \mathbb{N}$  satisfaz

$$f(n) = f(n-2) + 1,$$

para todo n > 5, então

$$f(n) = f(4+n \mod 2) + \left\lceil \frac{n-5}{2} \right\rceil,$$

para todo  $n \geq 5$ .

41. Prove que se  $f : \mathbb{N} \to \mathbb{C}$  satisfaz

$$f(n)=f\left(\left\lfloor\frac{n}{2}\right\rfloor\right)+1, \text{ para todo } n>0,$$

então

$$f(n) = f(0) + \lfloor \lg n \rfloor + 1, \text{ para todo } n > 0.$$

42. Sejam  $n_0 \in \mathbb{N}$ ,  $h: \mathbb{N} \to \mathbb{N}$  e  $f, s: \mathbb{N} \to \mathbb{R}$  tais que para todo  $n > n_0$ ,

$$f(n) = f(h(n)) + s(n).$$

Prove que para todo  $n \in \mathbb{N}$ ,

$$f(n) = f(h^{u}(n)) + \sum_{i=0}^{u-1} s(h^{i}(n)),$$

onde

$$u = \min \{ k \in \mathbb{N} \mid h^k(n) \le n_0 \}.$$

43. Sejam  $n_0 \in \mathbb{N}$ ,  $h \colon \mathbb{N} \to \mathbb{N}$  e  $f, m \colon \mathbb{N} \to \mathbb{R}$  tais que para todo  $n > n_0$ ,

$$f(n) = m(n)f(h(n)).$$

Prove que para todo  $n \in \mathbb{N}$ ,

$$f(n) = f(h^{u}(n)) \prod_{i=0}^{u-1} m(h^{i}(n)),$$

onde

$$u = \min \{ k \in \mathbb{N} \mid h^k(n) \le n_0 \}.$$

44. Sejam  $n_0 \in \mathbb{N}$ ,  $h: \mathbb{N} \to \mathbb{N}$  e  $f, m, s: \mathbb{N} \to \mathbb{R}$  tais que para todo  $n > n_0$ ,

$$f(n) = m(n)f(h(n)) + s(n).$$

Prove que para todo  $n \in \mathbb{N}$ ,

$$f(n) = f(h^{u}(n)) \prod_{i=0}^{u-1} m(h^{i}(n)) + \sum_{i=0}^{u-1} s(h^{i}(n)) \prod_{j=0}^{i-1} m(h^{j}(n)),$$

onde

$$u = \min \{ k \in \mathbb{N} \mid h^k(n) \le n_0 \}.$$

## 45. Resolva as seguintes recorrências.

(a) 
$$f(n) = 2f(n-1) + n$$
, para todo  $n > 1$ ,

(b) 
$$f(n) = 3f(n-1) + 2$$
, para todo  $n > 1$ ,

(c) 
$$f(n) = 3f(n-1) - 15$$
, para todo  $n > 1$ ,

(d) 
$$f(n) = f(n-1) + n - 1$$
, para todo  $n > 1$ ,

(e) 
$$f(n) = f(n-1) + 2n - 3$$
, para todo  $n > 1$ ,

(f) 
$$f(n) = 2f(n-1) + n - 1$$
, para todo  $n > 1$ ,

(g) 
$$f(n) = 2f(n-1) + 3n + 1$$
, para todo  $n > 1$ ,

(h) 
$$f(n) = f(n) = 2f(n-1) + n^2$$
, para todo  $n > 1$ ,

(i) 
$$f(n) = 2f\left(\left|\frac{n}{2}\right|\right) + 6n - 1$$
, para todo  $n > 1$ ,

(j) 
$$f(n) = 2f\left(\left|\frac{n}{2}\right|\right) + 3n + 2$$
, para todo  $n > 1$ ,

(k) 
$$f(n) = 6f\left(\left\lfloor \frac{n}{6} \right\rfloor\right) + 2n + 3$$
, para todo  $n > 1$ ,

(l) 
$$f(n) = 6f\left(\left|\frac{n}{6}\right|\right) + 3n - 1$$
, para todo  $n > 1$ ,

(m) 
$$f(n) = 4f\left(\left\lfloor \frac{n}{3} \right\rfloor\right) + 2n - 1$$
, para todo  $n > 1$ ,

(n) 
$$f(n) = 4f\left(\left|\frac{n}{3}\right|\right) + 3n - 5$$
, para todo  $n > 1$ ,

(o) 
$$f(n) = 3f\left(\left\lfloor \frac{n}{2} \right\rfloor\right) + n^2 - n$$
, para todo  $n > 1$ ,

(p) 
$$f(n) = 3f(\frac{n}{2}) + n^2 - 2n + 1$$
, para todo  $n > 1$ ,

(q) 
$$f(n) = 3f\left(\left\lfloor \frac{n}{2} \right\rfloor\right) + n - 2$$
, para todo  $n > 1$ ,

(r) 
$$f(n) = 3f\left(\left\lfloor \frac{n}{2} \right\rfloor\right) + 5n - 7$$
, para todo  $n > 1$ ,

(s) 
$$f(n) = 4f\left(\left\lfloor \frac{n}{3} \right\rfloor\right) + n^2$$
, para todo  $n > 1$ ,

(t) 
$$f(n) = 4f(\left|\frac{n}{3}\right|) + n^2 - 7n + 5$$
, para todo  $n > 1$ ,

(u) 
$$f(n) = 4f\left(\left|\frac{n}{3}\right|\right) + \sqrt{n} + 1$$
, para todo  $n > 3$ ,

(v) 
$$f(n) = f(n-2) + 3n + 4$$
, para todo  $n > 1$ ,

(w) 
$$f(n) = f(n-2) + n$$
, para todo  $n > 1$ ,

(x) 
$$f(n) = f(n-3) + 5n - 9$$
, para todo  $n > 3$ ,

- (y)  $f(n) = 2f(n-1) + n^2 2n + 1$ , para todo n > 1,
- (z) f(n) = nf(n-1) + n, para todo n > 1,
- 46. Seja  $\mathbb{C}^{\mathbb{N}}$  o conjunto das funções  $\mathbb{N} \to \mathbb{C}$ . Dados  $f,g \in \mathbb{C}^{\mathbb{N}}$  e  $z \in \mathbb{C}$ , definimos  $f+g \in \mathbb{C}^{\mathbb{N}}$  e  $zf \in \mathbb{C}^{\mathbb{N}}$  como as funções dadas por

$$(f+g)(n) = f(n) + g(n),$$
  
$$(zf)(n) = zf(n).$$

- (a) Prove que  $(\mathbb{C}^{\mathbb{N}}, +)$  é um grupo comutativo.
- (b) Prove que  $(\mathbb{C}^{\mathbb{N}},+)$  é um espaço vetorial sobre  $\mathbb{C}.$
- 47. Sejam<sup>3</sup>  $a_1, \ldots, a_k \in \mathbb{C}$ .

todo  $n \geq k$ .

(a) Prove que se  $g,h\colon \mathbb{N}\to \mathbb{C}$  satisfazem a recorrência

$$f(n) = a_1 f(n-1) + a_2 f(n-2) + \ldots + a_k f(n-k)$$
, para todo  $n \ge k$ , então a função  $g+h$  também satisfaz a mesma recorrência para

(b) Prove que se  $f: \mathbb{N} \to \mathbb{C}$  satisfaz a recorrência

$$f(n) = a_1 f(n-1) + a_2 f(n-2) + \ldots + a_k f(n-k)$$
, para todo  $n \ge k$ , então para todo  $z \in \mathbb{C}$ , a função  $zf$  também satisfaz a mesma recorrência para todo  $n \ge k$ .

(c) Prove que o conjunto das funções  $f\colon \mathbb{N} \to \mathbb{C}$  que satisfazem a recorrência

$$f(n) = a_1 f(n-1) + a_2 f(n-2) + \ldots + a_k f(n-k)$$
, para todo  $n \ge k$ , é um subespaço vetorial de  $(\mathbb{C}^{\mathbb{N}}, +)$ .

48. Resolva as seguintes recorrências.

(a)

$$f(n) = \begin{cases} 3, & \text{se } n \le 1, \\ 7, & \text{se } n = 2, \\ 3f(n-1) - f(n-2) + 3f(n-3), & \text{se } n \ge 3. \end{cases}$$

 $<sup>^3 \</sup>rm Este$  exercício usa a notação do Exercício 46

(b) 
$$f(n) = \begin{cases} n, & \text{se } n \le 1, \\ 5f(n-1) - 6f(n-2), & \text{se } n > 1. \end{cases}$$

(c) 
$$f(n) = \begin{cases} n, & \text{se } n \leq 1, \\ 4f(n-1) + 3f(n-2), & \text{se } n \geq 2. \end{cases}$$

(d) 
$$f(n) = \begin{cases} 1, & \text{se } n = 0, \\ 2, & \text{se } n = 1, \\ 2f(n-1) + 4f(n-2), & \text{se } n \geq 2. \end{cases}$$

(e) 
$$f(n) = \begin{cases} n, & \text{se } n \leq 1, \\ 2f(n-1) - f(n-2), & \text{se } n \geq 2. \end{cases}$$

(f) 
$$f(n) = \begin{cases} 1, & \text{se } n \leq 1, \\ 2f(n-1) - f(n-2), & \text{se } n \geq 2. \end{cases}$$

$$f(n) = \begin{cases} n, & \text{se } n \leq 1, \\ f(n-1) - f(n-2), & \text{se } n \geq 2. \end{cases}$$

(h) 
$$2f(n)=3f(n-1)-3f(n-2)+f(n-3), \ \mbox{para todo} \ n\geq 3,$$
 
$$\label{eq:fn}$$
 
$$com$$
 
$$f(n)=n, \ \mbox{para todo} \ n<3.$$

49. Resolva as seguintes recorrências.

(a) 
$$f(n) = \begin{cases} n, & \text{se } n \leq 1, \\ nf(n-1) + n(n-1)f(n-2), & \text{se } n \geq 2. \end{cases}$$

Sugestão: Considere a função

$$g(n) = \frac{f(n)}{n!}$$
.

(b) 
$$f(n) = \begin{cases} n+1, & \text{se } n \leq 1, \\ \sqrt{f(n-1)f(n-2)}, & \text{se } n \geq 2. \end{cases}$$

Sugestão: Considere a função

$$g(n) = \lg f(n).$$

(c) 
$$f(n) = \begin{cases} 0, & \text{se } n = 0, \\ \sqrt{1 + f(n-1)^2}, & \text{se } n \geq 1. \end{cases}$$

Sugestão: Considere a função

$$g(n) = f(n)^2.$$

(d) 
$$f(n) = \begin{cases} n+1, & \text{se } n \leq 1, \\ f(n) = f(n-1)f(n-2), & \text{se } n \geq 2. \end{cases}$$

Sugestão: Considere a função

$$g(n) = \lg f(n)$$
.

50. Resolva as seguintes recorrências.

(a) 
$$f(n) = \begin{cases} 0, & \text{se } n = 0, \\ f(n-1) + n, & \text{se } n > 0. \end{cases}$$

(b) 
$$f(n) = \begin{cases} 0, & \text{se } n = 0, \\ 2f(n-1) + 1, & \text{se } n > 0. \end{cases}$$

51. Calcule o valor dos seguintes somatórios.

(a) 
$$\sum_{i=0}^{n} i^{3}.$$

$$\sum_{i=0}^{n} i(i-1).$$

$$\sum_{i=0}^{n} i2^{i}.$$

$$\sum_{i=0}^{n} \frac{i}{2^{i}}.$$

(e) 
$$\sum_{i=0}^{n} i^2 3^i.$$

- 52. Seja f(n) o número de seqüências binárias de comprimento n.
  - (a) Descreva f(n) como uma recorrência.
  - (b) Resolva esta recorrência.
- 53. Um dado honesto de 6 faces é lançado e o lançamento se repete até que dois números 6 consecutivos ocorram. Para cada n > 0 seja p(n) a probabilidade de o n-ésimo lançamento ser o último.
  - (a) Descreva p(n) como uma recorrência;
  - (b) Resolva essa recorrência.
- 54. O "Triângulo de Cantor", (batizado em homenagem ao Georg Cantor), é uma "tabela infinita" triangular em que cada par  $(i, j) \in \mathbb{N}^2$  ocupa uma posição de maneira que, para todo  $n \in \mathbb{N}$ , a n-ésima linha do triângulo é formada por todos os pares  $(i, j) \in \mathbb{N}^2$  satisfazendo i + j = n.

As linhas, colunas e posições começam a contar a partir de 0, de cima para baixo e da esquerda para direita. Assim, por exemplo, (0,0) ocupa a posição 0 (linha 0, coluna 0); (0,1) ocupa a posição 1 (linha 1, coluna 0); (1,0) ocupa a posição 2 (linha 1, coluna 1); (0,2) ocupa a posição 3 (linha 2, coluna 0) e assim por diante. As 7 primeiras linhas do Triângulo de Cantor são

```
(0,0)
(0,1)
        (1,0)
(0,2)
                (2,0)
        (1,1)
                (2,1)
(0,3)
        (1,2)
                        (3,0)
                (2,2)
(0,4)
                        (3,1)
        (1,3)
                                (4,0)
(0,5)
                (2,3)
                        (3, 2)
                                (4,1)
        (1,4)
                                        (5,0)
(0,6)
        (1,5)
                (2,4)
                        (3,3)
                                (4, 2)
                                        (5,1)
                                                 (6,0)
```

- (a) Seja l(n) o número de pares na n-ésima linha do Triângulo de Cantor
  - i. Descreva l(n) como uma recorrência.
  - ii. Resolva essa recorrência.
- (b) Seja t(n) o número de pares no Triângulo de Cantor até a n-ésima
  - i. Descreva t(n) como uma recorrência.
  - ii. Resolva essa recorrência.
- (c) Seja p(i, j) a posição ocupada pelo par (i, j) no Triângulo de Cantor. Dê uma expressão não recorrente para p(i, j).
- 55. O seguinte algoritmo devolve o n-ésimo termo da sequência de Fibonacci.

Para cada  $n \in \mathbb{N}$ , seja S(n) o número de somas efetuado na execução de  $\mathsf{F}(n)$ .

- (a) Expresse S(n) por uma recorrência.
- (b) Resolva essa recorrência.
- 56. Para todo  $n \geq 0$ , um n-cubo é um diagrama composto por pontos e linhas que ligam pares de pontos entre si. O 0-cubo tem um ponto e nenhuma linha. Para todo n > 0, o n-cubo é o diagrama obtido desenhando-se lado a lado duas cópias do (n-1)-cubo e ligando cada ponto de uma das cópias ao seu correspondente na outra cópia por uma linha.
  - (a) Descreva o número de pontos de um *n*-cubo através de uma recorrência.

- (b) Resolva esta recorrência.
- (c) Descreva o número de linhas de um n-cubo através de uma recorrência.
- (d) Resolva esta recorrência.
- 57. Em muitas situações de cálculo numérico trabalha-se com matrizes triangulares inferiores, isto é, matrizes quadradas cujos elementos acima da diagonal principal são todos nulos. Nesses casos é comum representar uma matriz triangular inferior de n linhas por um vetor contendo somente as posições não-nulas da matriz, o que resulta numa economia de espaço de quase 50%.

Suponha que a matriz triangular inferior M, de n linhas indexadas de 1 a n, será representada por um vetor v[0..N-1], onde N=N(n) é o tamanho do vetor necessário para representar uma matriz triangular inferior de n linhas.

- (a) Descreva N(n) através de uma recorrência.
- (b) Resolva esta recorrência.
- (c) Qual o índice de v que corresponde à posição M[i,j]?
- 58. Prove que

$$\log_b n = \Theta(\log n)$$
, para todo  $b > 1$ .

59. Sejam  $f(n) = O(\log n)$  e  $g(n) = \Omega(n)$ .

Prove que f(n) = O(g(n)) e que g(n) não é O(f(n)).