

ÁLGEBRA LINEAR I

2^o. SEMESTRE DE 2024

EXERCÍCIOS

1 **Entrega.** Entregue suas soluções no e-Disciplinas.

2 **Política de colaboração e uso de fontes.** Todo trabalho entregue por você deve ser seu. Você é
3 encorajado a discutir com seus colegas o material visto em sala e os enunciados dos exercícios,
4 mas tome cuidado para não compartilhar seu trabalho além do permitido. Nos *exercícios indi-*
5 *viduais*, você não pode compartilhar suas soluções ou mesmo ideias de soluções. Nos *exercícios*
6 *em grupo*, você só pode compartilhar suas ideias e soluções com membros de seu grupo. Nos
7 exercícios em grupo, *cada membro do grupo deve escrever uma solução própria*. Ao entregar
8 um exercício feito em grupo, não esqueça de escrever o nome de todos os membros do grupo em
9 sua solução.

10 Você não deve procurar soluções de terceiros (como de amigos ou na Web). Caso você
11 acidentalmente encontre e leia a solução de algum exercício em algum lugar, você deve citar esta
12 fonte em sua solução. Caso você acidentalmente acabe colaborando com colegas na descoberta de
13 uma solução, você deve citar esta colaboração em sua solução. Seu desempenho nesta disciplina
14 ficará prejudicado caso você viole essas regras.

15 **Fontes dos exercícios.** Vários dos exercícios vêm de nossa bibliografia. Usamos as seguintes
16 abreviaturas (outras abreviaturas poderão ser adicionadas posteriormente). **PNK:** Philip N.
17 Klein, *Coding the matrix*; **SA:** Sheldon Axler, *Linear algebra done right* (3a edição).

18 **Exercícios para entrega.** Os exercícios para entrega estão marcados com uma data de entrega
19 e são em geral individuais. Os exercícios que podem ser feitos em grupo estão claramente
20 marcados dessa forma, e o número máximo de alunos por grupo está especificado.

21 **Exercícios marcados (M).** Os exercícios marcados (M) são para os mais matematicamente
22 inclinados, e não serão cobrados nessa disciplina.

23 * * * * *

24 **E1** Faça o Problema 0.8.3 de **PNK**.

25 **E2** Faça os Problemas 0.8.4 e 0.8.11 de **PNK**.

26 **E3** Sejam A e B conjuntos. Seja $\mathcal{P}(A) = \{S : S \subset A\}$ o conjunto dos subconjuntos de A (o
27 *conjunto potência* de A ou *conjunto das partes* de A). Lembre que B^A é o conjunto das
28 funções $f : A \rightarrow B$. Considere a função $F : \mathcal{P}(A) \rightarrow \{0, 1\}^A$ tal que, para todo $S \in \mathcal{P}(A)$,
29 temos

$$30 \quad (F(S))(a) = \begin{cases} 1 & \text{se } a \in S \\ 0 & \text{caso contrário.} \end{cases} \quad (1)$$

31 Prove que F é bijetora. [*Observação.* A função $F(S)$ é conhecida como a *função caracte-*
32 *terística* de S . É comum denotar $F(S)$ por $\mathbb{1}_S$ ou χ_S .] **{Data de entrega: 22/8/2024}**

Date: Versão de 2025/1/20, 9:12pm.

33 **E4** A *diferença simétrica* $A \triangle B$ dos conjuntos A e B é o conjunto $(A \setminus B) \cup (B \setminus A) =$
34 $(A \cup B) \setminus (A \cap B)$. Prove que a operação de diferença simétrica é associativa, isto é,
35 que $A \triangle (B \triangle C) = (A \triangle B) \triangle C$ para quaisquer conjuntos A, B e C . [*Sugestão.* Seja U
36 um conjunto tal que $A \cup B \subset U$, e considere as funções características $\mathbb{1}_A$ e $\mathbb{1}_B$ de A e B
37 como vetores em $\text{GF}(2)^U$ (lembre-se do Exercício **E3**). O que é o vetor $\mathbb{1}_A + \mathbb{1}_B \in \text{GF}(2)^U$?

38 **{Data de entrega: 22/8/2024}**

39 **E5** Sejam A_i ($0 \leq i < N$) conjuntos e seja

$$40 \quad B = A_0 \triangle \cdots \triangle A_{N-1} \quad (2)$$

41 sua diferença simétrica. Seja $I(x)$ a propriedade “há um número ímpar de índices i
42 ($0 \leq i < N$) para os quais $x \in A_i$ ”. Prove que

$$43 \quad B = \left\{ x \in \bigcup_{0 \leq i < N} A_i : I(x) \right\}. \quad (3)$$

44 **E6** Complete a implementação de `vec.py`. Não deixe de executar `python -m doctest`
45 `vec.py` para testar sua implementação.

46 **E7** Faça o Problema 2.14.5 de **PNK**. No caso em que não há subconjunto de $\{\mathbf{a}, \dots, \mathbf{f}\}$ que
47 tem como soma o vetor desejado, justifique sua resposta de forma elegante, considerando
48 o produto escalar com o vetor 1011011.

49 **E8** Seja $N \geq 2$ um inteiro. Consideramos aqui matrizes $N \times N$ com entradas em $\text{GF}(2)$ e
50 com as linhas e colunas indexadas por $\{0, 1, \dots, N-1\}$. Para cada $0 \leq r < N-1$ e
51 $0 \leq s < N-1$, seja $B_{rs} = (b_{ij}^{(rs)})_{0 \leq i, j < N}$, onde

$$52 \quad b_{ij}^{(rs)} = \begin{cases} 1 & \text{se } (i, j) \in \{r, r+1\} \times \{s, s+1\}, \\ 0 & \text{caso contrário.} \end{cases} \quad (4)$$

53 Seja $A = (a_{ij})_{0 \leq i, j < N}$, onde

$$54 \quad a_{ij} = \begin{cases} 1 & \text{se } (i, j) \in \{0, N-1\} \times \{0, N-1\}, \\ 0 & \text{caso contrário.} \end{cases} \quad (5)$$

55 Finalmente, seja $A' = (a'_{ij})_{0 \leq i, j < N}$, onde

$$56 \quad a'_{ij} = \begin{cases} 1 & \text{se } (i, j) \in \{(0, 0), (0, N-1), (N-1, 0)\}, \\ 0 & \text{caso contrário.} \end{cases} \quad (6)$$

57 Por exemplo, se $N = 3$, as 4 matrizes B_{rs} ($0 \leq r, s < 2$) são

$$58 \quad \begin{bmatrix} 1 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}, \begin{bmatrix} 0 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}, \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 0 \end{bmatrix} \text{ e } \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 \end{bmatrix}. \quad (7)$$

59 Ademais,

$$60 \quad A = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 \end{bmatrix} \text{ e } A' = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 \end{bmatrix}. \quad (8)$$

61 Prove as seguintes afirmações (lembre que estamos trabalhando sobre $\text{GF}(2)$):

62 (*i*) Para qualquer $N \geq 2$, temos $A \in \text{Span}\{B_{rs} : 0 \leq r, s < N-1\}$.

63 (ii) Para qualquer $N \geq 2$, temos $A' \notin \text{Span}\{B_{rs} : 0 \leq r, s < N - 1\}$. [Sugestão. Veja
 64 o Exercício E7 e considere a matriz $Z = (z_{ij})_{0 \leq i, j < N}$ sobre $\text{GF}(2)$ em que $z_{ij} = 1$
 65 se e só se $i + j$ é par. Uma matriz mais simples que também serve é a matriz J
 66 sobre $\text{GF}(2)$ em que todas as entradas são 1.]

67 **{Data de entrega: 29/8/2024}**

68 **E9** Sejam dados $\mathbf{a}_i = (a_{ij})_{0 \leq j < n} \in \mathbb{F}^n$ ($0 \leq i < n$) e $\mathbf{b} = (b_i)_{0 \leq i < n} \in \mathbb{F}^n$ e considere o sistema
 69 de equações lineares

$$70 \quad \begin{cases} \mathbf{a}_0 \cdot \mathbf{x} = b_0 \\ \dots \\ \mathbf{a}_{n-1} \cdot \mathbf{x} = b_{n-1}, \end{cases} \quad (9)$$

71 onde $\mathbf{x} = (x_j)_{0 \leq j < n}$. Suponha ainda que, para todo $0 \leq i < n$, temos que $a_{ij} = 0$ para
 72 todo j com $j < i$, de forma que (9) é um sistema *triangular*.

73 Lembre que, se $a_{ii} \neq 0$ para todo $0 \leq i < n$, então (9) admite uma solução e essa
 74 solução é única. Prove que se existe um k com $0 \leq k < n$ tal que $a_{kk} = 0$, então existe
 75 um $\mathbf{b} = (b_i)_{0 \leq i < n} \in \mathbb{F}^n$ para o qual (9) não admite nenhuma solução.

76 **E10** Considere a seguinte sessão interativa de Python:

```
77 $ python
78 Python 3.9.13 (main, May 21 2022, 10:37:33)
79 [Clang 13.0.0 (clang-1300.0.29.30)] on darwin
80 Type "help", "copyright", "credits" or "license" for more information.
81 >>> D = {'A', 'B', 'C', 'D'}
82 >>> from vec import Vec
83 >>> a = Vec(D, {'B': 1, 'D': 5})
84 >>> b = Vec(D, {'A': -2, 'B': 1, 'C': 4, 'D': .5})
85 >>> c = Vec(D, {'B': 2})
86 >>> d = Vec(D, {'A': 2, 'B': 3, 'D': 3})
87 >>> from vecutil import list2vec
88 >>> from triangular import triangular_solve
89
90 Queremos agora executar o comando
91 >>> x = triangular_solve([X, X, X, X], [Y, Y, Y, Y], list2vec([Z, Z, Z, Z]))
```

91 para resolver o sistema de 4 equações lineares

$$92 \quad \begin{cases} \mathbf{a} \cdot \mathbf{x} = 3 \\ \mathbf{b} \cdot \mathbf{x} = 6 \\ \mathbf{c} \cdot \mathbf{x} = -8 \\ \mathbf{d} \cdot \mathbf{x} = -4. \end{cases}$$

93 Neste exercício, você deve dizer o que devem ser as listas $[X, X, X, X]$, $[Y, Y, Y, Y]$ e
 94 $[Z, Z, Z, Z]$ na chamada de `triangular_solve()` acima. Diga brevemente como você
 95 chegou a sua resposta. [Observação. Não deixe de calcular $\mathbf{a} \cdot \mathbf{x}$, $\mathbf{b} \cdot \mathbf{x}$, ..., para verificar
 96 que você encontrou \mathbf{x} corretamente.] **{Data de entrega: 5/9/2024}**

97 **E11** Suponha que executamos uma sessão interativa do Python idêntica à sessão do Exercício
 98 **E10**, exceto pelo fato de definirmos `d` da seguinte forma:

```
99 >>> d = Vec(D, {'A': 2, 'B': 3, 'C': -1, 'D': 3})
```

100 Queremos novamente resolver o sistema linear do Exercício **E10** fazendo uma chamada
101 do procedimento `triangular_solve()` da forma

```
102 >>> x = triangular_solve([X, X, X, X], [Y, Y, Y, Y], list2vec([Z, Z, Z, Z]))
```

103 Isso é possível fazer? Justifique sua resposta.

104 **E12** (Em preparação)

105 **E13** (i) Seja $A = (\alpha_{ij})_{0 \leq i < m, 0 \leq j < n} \in \mathbb{F}^{m \times n}$ uma matriz $m \times n$ com entradas em \mathbb{F} e seja $\beta =$
106 $(\beta_j)_{0 \leq j < n} \in \mathbb{F}^n$ um vetor coluna. Verifique que, para todo $0 \leq i < m$, a i -ésima
107 entrada de $A\beta$ é $\alpha_i \cdot \beta$, onde α_i é a i -ésima linha de A , isto é,

$$108 \quad A = \begin{bmatrix} \alpha_0 \\ \vdots \\ \alpha_{m-1} \end{bmatrix}. \quad (10)$$

109 (ii) Seja $M = (m_{ij})_{0 \leq i < r, 0 \leq j < m} \in \mathbb{F}^{r \times m}$ uma matriz $r \times m$ com entradas em \mathbb{F} e seja
110 $\alpha = (\alpha_j)_{0 \leq j < m} \in \mathbb{F}^m$ um vetor coluna. Ademais, suponha que \mathbf{v}_j ($0 \leq j < m$) sejam
111 as colunas de M :

$$112 \quad M = [\mathbf{v}_0 \mid \cdots \mid \mathbf{v}_{m-1}]. \quad (11)$$

113 Verifique que a combinação linear dos \mathbf{v}_j com coeficientes α_j é simplesmente $M\alpha$,
114 isto é,

$$115 \quad \sum_{0 \leq j < m} \alpha_j \mathbf{v}_j = M\alpha. \quad (12)$$

116 **E14** Sejam $\mathbf{v}_0, \dots, \mathbf{v}_{m-1} \in \mathbb{F}^r$ e $\mathbf{u}_0, \dots, \mathbf{u}_{n-1} \in \mathbb{F}^r$ vetores coluna. Suponha que, para todo
117 $0 \leq j < n$,

$$118 \quad \mathbf{u}_j = \sum_{0 \leq i < m} \alpha_{ij} \mathbf{v}_i. \quad (13)$$

119 Seja $\mathbf{w} = \sum_{0 \leq j < n} \beta_j \mathbf{u}_j$ uma combinação dos \mathbf{u}_j . Prove que \mathbf{w} é uma combinação linear
120 dos \mathbf{v}_i ; mais precisamente, prove que $\mathbf{w} = \sum_{0 \leq i < m} \gamma_i \mathbf{v}_i$, onde, para todo $0 \leq i < m$,

$$121 \quad \gamma_i = \alpha_i \cdot \beta, \quad (14)$$

122 onde α_i é o vetor linha $(\alpha_{ij})_{0 \leq j < n}$ e β é o vetor coluna $(\beta_i)_{0 \leq i < n}$. [Sugestão. Considere
123 a matriz $A = (\alpha_{ij})_{0 \leq i < m, 0 \leq j < n}$ e use **E13**.] **{Data de entrega: 5/9/2024}**

124 **E15** (M) Leia a definição (abstrata) de espaços vetoriais [na Wikipedia](#). Considere o conjunto
125 dos números reais \mathbb{R} , com as operações usuais de soma e produto. Verifique que \mathbb{R} é então
126 um espaço vetorial sobre o corpo dos números racionais \mathbb{Q} .

127 **E16** Faça o Problema 3.8.3 de **PNK**. Note que, com os vetores 011 e 101 de entrada, sua
128 função deve devolver uma lista com os 4 elementos 000, 011, 101 e 110 (a ordem pode
129 ser qualquer). Ademais, com a lista vazia de entrada, sua função deve devolver a lista
130 contendo somente o vetor nulo de $\text{GF}(2)^D$. [Observação. O enunciado do Problema 3.8.3
131 de **PNK** não deixa claro se a lista da saída pode ou não ter elementos repetidos. Em sua
132 solução, você deve garantir que não haja elementos repetido em sua saída.] **{Data de**
133 **entrega: 19/9/2024}**

134 **E17** Faça os Problemas 3.8.7 a 3.8.10 de **PNK** (são quatro problemas). Lembre que um
135 espaço vetorial é um conjunto de vetores que satisfaz as Propriedades V1, V2 e V3 (veja
136 a Definição 3.4.1 em **PNK**).

137 **E18** Seja D um conjunto arbitrário.

- 138 (i) Sejam U e $V \subset \mathbb{F}^D$ dois espaços vetoriais. Prove que $U \cap V$ é um espaço vetorial.
 139 (ii) Seja dado $S \subset \mathbb{F}^D$. Prove que existe um “menor” espaço vetorial que contém S , isto
 140 é, um espaço vetorial $W \subset \mathbb{F}^D$ tal que (a) $S \subset W$ e que (b) se $S \subset V \subset \mathbb{F}^D$ e V é
 141 um espaço vetorial, então $W \subset V$. Note que um W que satisfaz (a) e (b) é único
 142 (isto é, tal “menor” espaço vetorial que contém S é único). [Sugestão. Para obter W ,
 143 considere a interseção de todos os subespaços vetoriais de \mathbb{F}^D que contém S .]

144 **E19** (M) Continuamos aqui o Exercício **E18**.

- 145 (i) Lembre que, dados vetores $\mathbf{v}_i \in \mathbb{F}^D$ ($1 \leq i \leq n$), o espaço gerado por estes n vetores
 146 é

$$147 \quad \text{Span}\{\mathbf{v}_1, \dots, \mathbf{v}_n\} = \left\{ \sum_{1 \leq i \leq n} \alpha_i \mathbf{v}_i : \alpha_i \in \mathbb{F} \text{ para todo } i \right\}. \quad (15)$$

148 Seja S como no item (ii) do Exercício **E18**, e note que S pode ser um conjunto
 149 infinito. Colocamos

$$150 \quad \text{Span } S = \bigcup_T \text{Span } T, \quad (16)$$

151 onde a união é sobre todo subconjunto finito T de S (se $T = \{\mathbf{v}_1, \dots, \mathbf{v}_n\}$ ($n \geq 0$), o
 152 conjunto $\text{Span } T$ é dado por (15)). Prove que $\text{Span } S$ definido em (16) é um espaço
 153 vetorial e que $S \subset \text{Span } S$.

- 154 (ii) Prove que $\text{Span } S$ definido em (16) é o menor espaço vetorial que contém S .
 155 (iii) Suponha agora que $D = \mathbb{N} = \{0, 1, \dots\}$ e, para todo $n \in \mathbb{N}$, seja $e_n \in \mathbb{F}^D$ a função
 156 tal que $e_n(m) = 1$ se $m = n$ e $e_n(m) = 0$ se $m \neq n$. Seja $S = \{e_n : n \in \mathbb{N}\}$. Descreva
 157 os elementos de $\text{Span } S$. É verdade que $\text{Span } S = \mathbb{F}^D$?

158 **E20** Seja D um conjunto arbitrário e seja $\emptyset \neq S \subset \mathbb{F}^D$. Prove que existe um “menor” espaço
 159 afim $A \subset \mathbb{F}^D$ que contém S .

160 **E21** Neste exercício, suponha $\mathbb{F} = \mathbb{R}$ ou $\mathbb{F} = \mathbb{C}$. Seja D um conjunto arbitrário e seja $K \subset \mathbb{F}^D$.
 161 Dizemos que K é *convexo* se para quaisquer \mathbf{x} e $\mathbf{y} \in K$, qualquer combinação convexa
 162 de \mathbf{x} e \mathbf{y} pertence a K (isto é, para quaisquer α e $\beta \geq 0$ tais que $\alpha + \beta = 1$, temos que
 163 $\alpha\mathbf{x} + \beta\mathbf{y} \in K$). Seja $S \subset \mathbb{F}^D$. Prove que existe um “menor” conjunto convexo $K \subset \mathbb{F}^D$
 164 que contém S .

165 **E22** Faça o Problema 4.17.12 de **PNK**.

166 **E23** Um *grafo* G é um par ordenado (V, E) , onde

$$167 \quad E \subset \binom{V}{2} = \{e \subset V : |e| = 2\}. \quad (17)$$

168 Isto é, os elementos de E são da forma $\{x, y\}$ com x e y elementos distintos de V . Os
 169 elementos de V são os *vértices* de G e os de E são as *arestas* de G . Se $e = \{x, y\}$ é uma
 170 aresta, então e tem *extremos* ou *pontas* x e y e e *liga* x a y . Você pode ler um pouco sobre
 171 grafos [na Wikipedia](#). O grafo ilustrado na [primeira figura](#) naquela página da Wikipedia
 172 é o grafo (V, E) com $V = \{1, \dots, 6\}$ e

$$173 \quad E = \{\{1, 2\}, \{2, 3\}, \{3, 4\}, \{4, 5\}, \{5, 1\}, \{2, 5\}, \{4, 6\}\}. \quad (18)$$

174 Para grafos pequenos, é usual especificar um desenho do grafo em vez dos conjuntos V
 175 e E , pois o desenho é mais simples de se entender. Desenhe todos os grafos com conjunto
 176 de vértices $V = \{1, 2, 3\}$ (são 8 grafos no total).

177 **E24** (Continuação de **E23**) Às vezes, é útil permitir “arestas múltiplas” ou “arestas paralelas”
178 em grafos: isto é, queremos mais de uma aresta ligando um par de vértices. Às vezes, é
179 também útil permitir arestas que ligam um vértice a si próprio (tais arestas são chamadas
180 de *laços*). Em tais contextos, trabalhamos com “multigrafos”. Um *multigrafo* G é uma
181 tripla (V, E, φ) , onde V e E são conjuntos e $\varphi: E \rightarrow \binom{V}{2} \cup V$ é o que chamamos de *função*
182 *de incidência* de G . Se $\varphi(e) = \{x, y\} \in \binom{V}{2}$, então a aresta e tem *extremos* x e y e ela *liga* x
183 a y em G . Se $\varphi(e) = x \in V$, então a aresta e é um *laço*, que *liga* o vértice x consigo próprio.
184 O multigrafo na Seção 4.11.2 de **PNK** (veja o segundo desenho desse multigrafo, em que as
185 arestas estão rotuladas) é o multigrafo (V, E, φ) , onde $V = \{1, 2, 3, 4\}$, $E = \{a, b, c, d, e\}$
186 e $\varphi(a) = \{1, 2\}$, $\varphi(b) = \varphi(c) = \{2, 3\}$, $\varphi(d) = \{1, 4\}$ e $\varphi(e) = \{2, 4\}$.

187 (i) No multigrafo da Seção 4.11.2 de **PNK**, quantos passeios há do vértice 3 para o
188 vértice 2 de comprimento 4? E de comprimento 32? (Como você pode ler naquela
189 seção, há 12 deles de comprimento 3.)

190 (ii) No grafo do Exercício **E23** (com conjunto de arestas (18)), quantos passeios há do
191 vértice 1 ao vértice 6 de comprimento 32?

192 Em ambos os casos, diga como você chegou às respostas. **{Data de entrega: 19/9/2024}**

193 **E25** Leia sobre *Lights Out* [nesta página](#). Você pode jogar a versão 5×5 do Lights Out, por
194 exemplo, [nesta página](#). Leia agora o Exemplo 4.5.12 de **PNK**. Em particular, experimente
195 executar o procedimento `button_vectors()` para valores pequenos de n para conferir
196 que os vetores gerados correspondem realmente aos botões do jogo (o melhor é criar B
197 com `coldict2mat()` e então fazer `print(B)`). Use o procedimento que você escreveu no
198 Exercício **E16** para decidir se todas as configurações iniciais têm solução para $n = 2, 3$
199 e 4. Explique como você chegou a suas respostas.

200 **E26** Leia o Exemplo 4.5.16 de **PNK**. Note que, para o uso de `solve` do módulo `solver.py`,
201 você terá de usar Python $3.x$ com $x \in \{4, 5, 6\}$. Visite [esta página](#) e resolva a instância
202 de Lights Out dada por ela usando o procedimento dado no Exemplo 4.5.16.

203 **E27** (Continuação de **E26**) O Exemplo 4.5.16 de **PNK** descreve como resolver o Lights Out
204 em uma sessão interativa do Python. Naturalmente, você pode escrever um programa
205 para automatizar o processo. Escreva um programa Python, chamado `lo_solver.py`,
206 que segue as seguintes especificações:

207 \triangleright *Entrada*: um inteiro N na linha de comando e pares de inteiros na entrada padrão
208 especificando quais lâmpadas de uma instância $N \times N$ do Lights Out estão acesas.

209 \triangleright *Saída* (na saída padrão): pares de inteiros especificando quais botões devem ser
210 pressionados para se resolver a instância dada.

211 Seu programa deve comportar-se necessariamente como você vê [neste diretório](#). **{Data**
212 **de entrega: 26/9/2024}**

213 **E28** (Continuação de **E26**) Se você fosse pôr no ar uma página [como essa](#), não seria muito bom
214 se você permitisse que a página gerasse instâncias que não admitem solução. Diga como
215 você pode gerar instâncias que sempre têm solução, usando a rotina `button_vectors()`
216 do Exemplo 4.5.12 de **PNK**.

217 **E29** Seja $G = (V, E)$ um grafo (veja **E23**). Dizemos que $F \subset E$ é um *ciclo* se todo vértice x
218 de G é ponta de um número par de arestas em F , isto é, há um número par de $e \in F$ tal

219 que $x \in e$. O espaço de ciclos de G é

$$220 \quad \mathcal{C} = \{F \subset E : F \text{ é um ciclo em } G\}. \quad (19)$$

221 Seja M a matriz de incidência de G : a matriz em $\text{GF}(2)^{V \times E}$ que tem como sua e -ésima
222 coluna ($e \in E$) a função característica $\mathbf{1}_e \in \text{GF}(2)^V$ de e (veja o Exercício **E3**). Prove
223 que $\mathcal{C} = \{F \subset E : \mathbf{1}_F \in \text{Null } M\}$.

224 **E30** Seja $G = (E, V)$ um grafo e \mathcal{C} o espaço dos ciclos de G . Prove que

$$225 \quad \mathcal{C}' = \{\mathbf{1}_F \in \text{GF}(2)^E : F \in \mathcal{C}\} \quad (20)$$

226 é um espaço vetorial sobre $\text{GF}(2)$. [*Observação.* Para simplificar a notação, em geral
227 identificamos \mathcal{C}' com \mathcal{C} , identificando a função indicadora $\mathbf{1}_F$ com F .]

228 **E31** Seja $G = (V, E)$ um grafo e seja $M \in \text{GF}(2)^{V \times E}$ sua matriz de incidência (veja **E29**).
229 Caracterize os grafos G tais que $\text{Null } M = \{\mathbf{0}\}$. Prove que sua caracterização está correta.
230 [*Sugestão.* Um *circuito* em um grafo é uma sequência de vértices e arestas

$$231 \quad v_0, e_1, v_1, \dots, e_\ell, v_\ell \quad (21)$$

232 do grafo com $\ell > 0$ e tal que (a) $e_i = \{v_{i-1}, v_i\}$ para todo $1 \leq i \leq \ell$, (b) os vértices
233 $v_0, v_1, \dots, v_{\ell-1}$ são todos distintos e (c) $v_\ell = v_0$. O que ocorre se G contém um circuito?]

234 **E32** Seja $G = (V, E)$ um grafo e $F \subset E$ um ciclo de G (veja Exercício **E29**).

235 (i) Prove que existem circuitos C_1, \dots, C_t ($t \geq 0$) tais que

236 (a) os C_i ($1 \leq i \leq t$) dois a dois não têm arestas em comum e

237 (b) $F = E(C_1) \cup \dots \cup E(C_t)$, onde $E(C_i)$ denota o conjunto de arestas que ocorrem
238 em C_i .

239 (ii) Conclua que $\mathbf{1}_F = \sum_{1 \leq i \leq t} \mathbf{1}_{C_i}$.

240 **E33** Seja $G = (V, E)$ um grafo. Assim como no Exercício **E29**, trabalhamos neste exercício
241 sobre $\text{GF}(2)$. O espaço dos cociclos de G é

$$242 \quad \mathcal{C}^\perp = \{B \subset E : \mathbf{1}_B^\top \mathbf{1}_C = 0 \text{ para todo ciclo } C \text{ de } G\}. \quad (22)$$

243 Os elementos de \mathcal{C}^\perp são os *cociclos* de G .

244 (i) Prove que \mathcal{C}^\perp é um subespaço vetorial de $\text{GF}(2)^E$. [*Observação.* Como no Exercício
245 **E30**, aqui identificamos $B \subset E$ com $\mathbf{1}_B \in \text{GF}(2)^E$.]

246 (ii) Para todo $U \subset V$, seja

$$247 \quad B_U = \{e \in E : e \text{ tem uma ponta em } U \text{ e a outra ponta em } V \setminus U\}. \quad (23)$$

248 Prove que B_U é um cociclo de G para qualquer $U \subset V$. [*Observação.* O conjunto B_U
249 é o assim chamado *corte* definido por U .]

250 (iii) Sejam dados U e $W \subset V$. Prove que

$$251 \quad B_U \Delta B_W = B_{U \Delta W}, \quad (24)$$

252 onde Δ denota a diferença simétrica.

253 (iv) Prove que

$$254 \quad \mathcal{B} = \{B_U : U \subset V\} \quad (25)$$

255 é um subespaço vetorial de \mathcal{C}^\perp , onde estamos identificando aqui $B_U \subset E$ com $\mathbf{1}_{B_U} \in$
256 $\text{GF}(2)^E$.

257 **E34** Um grafo $G = (V, E)$ é uma *árvore* se G é uma floresta (isto é, não contém circuitos) e é
258 conexo (isto é, existe caminho de x a y para qualquer par de vértices x e $y \in V$). Seja G
259 uma árvore com $n \geq 1$ vértices.

260 (i) Prove que G tem $n - 1$ arestas.

261 (ii) Determine \mathcal{C}^\perp e \mathcal{B} definidos em (22) e (25) para G .

262 (iii) Seja $F \subset E$ um conjunto qualquer de arestas de G . Prove que $F = B_U$ para algum
263 $U \subset V$. [*Observação.* Esse fato pode ser provado diretamente, com um argumento
264 envolvendo grafos, ou pode ser derivado imediatamente de (ii) acima.]

265 **{Data de entrega: 6/10/2024}**

266 **E35** Seja $G = (V, E)$ um grafo. Neste exercício, vamos dizer que $F \subset E$ é *ímpar-regular em G*
267 se todo vértice x de G é ponta de um número ímpar de arestas em F , isto é, há um
268 número ímpar de $e \in F$ tal que $x \in e$.

269 (i) Suponha que G seja o grafo exemplo na página [da Wikipedia](#), com conjunto de
270 arestas (18). Encontre um conjunto ímpar-regular de arestas em G .

271 (ii) Seja $M \in \text{GF}(2)^{V \times E}$ a matriz de incidência de um grafo G . Prove que $F \subset E$ é
272 ímpar-regular em G se e só se $M\mathbf{1}_F = \mathbf{1}_V$.

273 (iii) Suponha agora que G seja um grafo com número ímpar de vértices. Prove que G não
274 admite um conjunto ímpar-regular de arestas (isto é, não existe $F \subset E$ ímpar-regular
275 em G). [*Sugestão.* Multiplique os dois lados de $M\mathbf{1}_F = \mathbf{1}_V$ por $\mathbf{1}_V^\top$ pela esquerda.
276 Não se esqueça que estamos trabalhando sobre $\text{GF}(2)$].

277 **E36** Sejam R e C conjuntos finitos e \mathbb{F} um corpo. Seja $\mathbb{F}^{R \times C}$ o conjunto das matrizes $R \times C$
278 e $L(\mathbb{F}^C, \mathbb{F}^R)$ o conjunto das funções lineares de \mathbb{F}^C para \mathbb{F}^R . Dado $A \in \mathbb{F}^{R \times C}$, definimos
279 $f_A \in L(\mathbb{F}^C, \mathbb{F}^R)$ pondo $f_A(\mathbf{x}) = \mathbf{A}\mathbf{x}$ para todo $\mathbf{x} \in \mathbb{F}^C$. Ademais, dado $f \in L(\mathbb{F}^C, \mathbb{F}^R)$,
280 construímos a matriz A_f que tem como sua c -ésima coluna o vetor $f(\mathbf{e}_c) \in \mathbb{F}^R$ para todo
281 $c \in C$, onde $\mathbf{e}_c \in \mathbb{F}^C$ é a função característica $\mathbf{1}_{\{c\}}$ do conjunto $\{c\} \subset C$. Prove que estas
282 duas operações são inversas uma da outra, isto é, prove as seguintes duas afirmações:

283 (i) Para todo $A \in \mathbb{F}^{R \times C}$, vale que $A_{f_A} = A$.

284 (ii) Para todo $f \in L(\mathbb{F}^C, \mathbb{F}^R)$, vale que $f_{A_f} = f$.

285 **E37** Sejam dados $f \in F(\mathbb{F}^R, \mathbb{F}^S)$ e $g \in L(\mathbb{F}^S, \mathbb{F}^T)$.

286 (i) Prove que $g \circ f \in F(\mathbb{F}^R, \mathbb{F}^T)$.

287 (ii) Sejam A_f, A_g e $A_{g \circ f}$ como definidos no Exercício **E36**. Prove que $A_{g \circ f} = A_g A_f$.

288 **E38** Sejam $h: X \rightarrow Y$ e $g: Y \rightarrow X$ duas funções. Sejam $\text{id}_X: X \rightarrow X$ e $\text{id}_Y: Y \rightarrow Y$ as funções
289 identidades sobre X e Y . Suponha que $h \circ g = \text{id}_Y$. É verdade que necessariamente
290 $g \circ h = \text{id}_X$? Prove ou dê um contra-exemplo.

291 **E39** Sejam X e Y dois conjuntos finitos de mesma cardinalidade.

292 (i) Suponha que $f: X \rightarrow Y$ seja uma função injetora. Prove que f é sobrejetora.

293 (ii) Suponha que $f: X \rightarrow Y$ seja uma função sobrejetora. Prove que f é injetora.

294 **E40** Sejam X e Y dois conjuntos finitos de mesma cardinalidade, e sejam $h: X \rightarrow Y$ e
295 $g: Y \rightarrow X$ duas funções tais que $h \circ g = \text{id}_Y$. Prove que $g \circ h = \text{id}_X$. **{Data de**
296 **entrega: 6/10/2024}**

297 **E41** Sejam U e V espaços vetoriais sobre \mathbb{F} e seja $f: U \rightarrow V$ uma função linear. Suponha
298 que f seja inversível e seja $g = f^{-1}: V \rightarrow U$ sua inversa. Prove que g é uma função
299 linear.

300 **E42** Prove ou dê contraexemplos:

- 301 (i) Sejam $g: X \rightarrow Y$ e $f: Y \rightarrow Z$ funções tais que $f \circ g$ é inversível. Então tanto f
 302 quanto g são inversíveis.
- 303 (ii) Sejam $A \in \mathbb{F}^{R \times C}$ e $B \in \mathbb{F}^{C \times D}$ matrizes tais que o produto $AB \in \mathbb{F}^{R \times D}$ é inversível.
 304 Então tanto A quanto B são inversíveis.
- 305 (iii) Sejam $A \in \mathbb{F}^{R \times C}$ e $B \in \mathbb{F}^{C \times R}$ matrizes. Sejam I_R a matriz identidade em $\mathbb{F}^{R \times R}$
 306 e I_C a matriz identidade em $\mathbb{F}^{C \times C}$. Se $AB = I_R$, então A é inversível e $A^{-1} = B$.
- 307 (iv) Sejam A, B, I_R e I_C como em (iii) acima. Se $AB = I_R$, então B é inversível
 308 e $B^{-1} = A$.

309 **E43** Leia a Seção 4.14 de **PNK** (partes iniciais). Lembre que o código de Hamming que vimos
 310 em sala é, por definição, o conjunto $\text{Null } H = \text{Ker } f_H$, onde

$$311 \quad H = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 1 \end{bmatrix} \quad (26)$$

312 e $f_H: \text{GF}(2)^7 \rightarrow \text{GF}(2)^3$ é função que leva $\mathbf{v} \in \text{GF}(2)^7$ em $H\mathbf{v} \in \text{GF}(2)^3$ (veja Seção 4.7.5
 313 de **PNK**). Seja G a matriz dada na Seção 4.14.3 de **PNK**. Sejam G_{*1}, \dots, G_{*4} as quatro
 314 colunas de G , de forma que $G = [G_{*1} \mid \dots \mid G_{*4}]$. O espaço das colunas de G é, por
 315 definição, $\text{Span}\{G_{*1}, \dots, G_{*4}\} \subset \text{GF}(2)^7$. Prove que o espaço das colunas de G coincide
 316 com o código de Hamming, isto é, prove que

$$317 \quad \text{Null } H = \text{Span}\{G_{*1}, \dots, G_{*4}\}. \quad (27)$$

318 [*Sugestão.* É fácil verificar que $\text{Null } H \supset \text{Span}\{G_{*1}, \dots, G_{*4}\}$. Para verificar a ou-
 319 tra direção, considere um elemento $[c_1 \dots c_7]^T \in \text{Null } H$. Considere $G\mathbf{w}$, onde $\mathbf{w} =$
 320 $[c_7 \ c_6 \ c_5 \ c_3]^T$. O Exercício **E45** mostra como podemos obter a matriz G a partir de H
 321 de forma sistemática.]

322 **E44** Verifique os seguintes fatos.

- 323 (i) Seja $A \in \mathbb{F}^{R \times C}$ uma matriz e $\{C_1, C_2\}$ uma partição de C , isto é, $C = C_1 \cup C_2$,
 324 $C_1 \cap C_2 = \emptyset$ e $C_1 \neq \emptyset$ e $C_2 \neq \emptyset$. Sejam $A_1 \in \mathbb{F}^{R \times C_1}$ e $A_2 \in \mathbb{F}^{R \times C_2}$ as matrizes
 325 naturalmente definidas por A por restrição (por exemplo, $A_1(r, c) = A(r, c)$ para
 326 todo $(r, c) \in R \times C_1$). Seja $\mathbf{v} \in \mathbb{F}^C$ e defina $\mathbf{v}_1 \in \mathbb{F}^{C_1}$ e $\mathbf{v}_2 \in \mathbb{F}^{C_2}$ de forma análoga.
 327 Prove que $A\mathbf{v} = A_1\mathbf{v}_1 + A_2\mathbf{v}_2$. Uma forma intuitiva de se entender esse fato é
 328 escrever algo como

$$329 \quad A\mathbf{v} = \left[A_1 \mid A_2 \right] \begin{bmatrix} \mathbf{v}_1 \\ \text{---} \\ \mathbf{v}_2 \end{bmatrix} = A_1\mathbf{v}_1 + A_2\mathbf{v}_2 \quad (28)$$

330 ou simplesmente

$$331 \quad A\mathbf{v} = \left[A_1 \ A_2 \right] \begin{bmatrix} \mathbf{v}_1 \\ \mathbf{v}_2 \end{bmatrix} = A_1\mathbf{v}_1 + A_2\mathbf{v}_2 \quad (29)$$

- 332 (ii) Sejam A, \mathbf{v}, C_1 e C_2, A_1 e A_2 e \mathbf{v}_1 e \mathbf{v}_2 como acima. Suponha agora que $\{R_1, R_2\}$
 333 seja uma partição de R . Sejam $A_{ij} \in \mathbb{F}^{R_i \times C_j}$ para todo i e j definidos por restrição
 334 de A . Prove que $A\mathbf{v} = \mathbf{u}_1 \cup \mathbf{u}_2$, onde $\mathbf{u}_1 = A_{11}\mathbf{v}_1 + A_{12}\mathbf{v}_2$, $\mathbf{u}_2 = A_{21}\mathbf{v}_1 + A_{22}\mathbf{v}_2$
 335 e você precisa encontrar a interpretação correta para a união $\mathbf{u}_1 \cup \mathbf{u}_2$. Uma forma

336 intuitiva de se entender esse fato é escrever algo como

$$337 \quad A\mathbf{v} = \begin{bmatrix} A_{11} & A_{12} \\ A_{21} & A_{22} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \mathbf{v}_1 \\ \mathbf{v}_2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} A_{11}\mathbf{v}_1 + A_{12}\mathbf{v}_2 \\ A_{21}\mathbf{v}_1 + A_{22}\mathbf{v}_2 \end{bmatrix}. \quad (30)$$

338 (iii) Nos itens anteriores, podemos substituir \mathbf{v} por uma matriz $B \in \mathbb{F}^{C \times D}$ e considerar
339 uma partição $\{D_1, D_2\}$ de D . Interprete adequadamente e verifique a identidade

$$340 \quad AB = \begin{bmatrix} A_{11} & A_{12} \\ A_{21} & A_{22} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} B_{11} & B_{12} \\ B_{21} & B_{22} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} A_{11}B_{11} + A_{12}B_{21} & A_{11}B_{12} + A_{12}B_{22} \\ A_{21}B_{11} + A_{22}B_{21} & A_{21}B_{12} + A_{22}B_{22} \end{bmatrix}. \quad (31)$$

341 **E45** Como de usual, sejam R e C conjuntos de índices que indexam as linhas e colunas de
342 matrizes. Suponha que $R \subset C$ e seja $C' = C \setminus R$ de forma que $C = R \cup C'$. Seja
343 $H \in \mathbb{F}^{R \times C}$ com o seguinte formato especial: $H_1 \in \mathbb{F}^{R \times R}$ obtido por restrição de H é a
344 matriz identidade $I_R \in \mathbb{F}^{R \times R}$. Intuitivamente,

$$345 \quad H = \begin{bmatrix} I_R & M \end{bmatrix} \quad (32)$$

346 onde M é uma matriz em $\mathbb{F}^{R \times C'} = \mathbb{F}^{R \times (C \setminus R)}$. Seja

$$347 \quad G = \begin{bmatrix} -M \\ I_{C'} \end{bmatrix} \in \mathbb{F}^{C \times C'}, \quad (33)$$

348 onde $I_{C'} \in \mathbb{F}^{C' \times C'}$ é a matriz identidade.

349 (i) Calcule HG .

350 (ii) Prove que

$$351 \quad \text{Null } H = \text{Span}\{G_{*c} : c \in C'\}, \quad (34)$$

352 onde $G_{*c} \in \mathbb{F}^C$ é a c -ésima coluna de G para todo $c \in C'$.

353 (iii) Seja

$$354 \quad H = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 1 \end{bmatrix} \in \text{GF}(2)^{4 \times 15} \quad (35)$$

355 Encontre uma matriz G tal que $\text{Null } H$ é o espaço gerado pelas colunas de G . [*Ob-*
356 *servação.* Tal matriz G é meio grande, mas ela não é muito densa e com um pouco
357 de paciência você consegue escrevê-la explicitamente.]

358 **{Data de entrega: 13/10/2024}**

359 **E46** Sejam $\mathbf{v}_1, \dots, \mathbf{v}_n \in \mathbb{F}^m$ vetores e seja $M = [\mathbf{v}_1 \mid \dots \mid \mathbf{v}_n] \in \mathbb{F}^{m \times n}$ a matriz cujas colunas
360 são os \mathbf{v}_i . Suponha que exista uma matriz $N \in \mathbb{F}^{n \times m}$ tal que $NM = I_n$, onde $I_n \in \mathbb{F}^{n \times n}$
361 é a matriz identidade $n \times n$. Prove que os \mathbf{v}_i ($1 \leq i \leq n$) são linearmente independentes.

362 **E47** Seja $G = (V, E)$ um grafo. Para cada $e \in E$, seja $\mathbf{1}_e \in \text{GF}(2)^V$ a função característica
363 de e .

364 (i) Seja

$$365 \quad \mathbf{d} = \sum_{e \in E} \mathbf{1}_e. \quad (36)$$

366 Verifique que $\mathbf{d} \in \text{GF}(2)^V$ é tal que $\mathbf{d}(v) = 1$ se e só se v tem grau ímpar em G (o
367 grau de um vértice é o número de arestas que contém aquele vértice).

368 (ii) Seja $\mathbf{j}_V \in \text{GF}(2)^V$ tal que $\mathbf{j}_V(v) = 1$ para todo $v \in V$. Prove que

369
$$\mathbf{j}_V^\top \sum_{e \in E} \mathbf{1}_e = 0, \tag{37}$$

370 lembrando que estamos trabalhando em $\text{GF}(2)$.

371 (iii) Deduza que G tem um número par de vértices de grau ímpar. [*Observação.* Note
372 que este fato generaliza o Exercício **E35(iii)**.]

373 **E48** Seja $G = (V, E)$ um grafo e sejam x e y dois vértices em G . Seja $F \subset E$ um subconjunto
374 de arestas de G . Suponha que

375
$$\sum_{f \in F} \mathbf{1}_f = \mathbf{1}_{\{x,y\}}, \tag{38}$$

376 onde estamos trabalhando em $\text{GF}(2)$. Isto é, as funções características $\mathbf{1}_f \in \text{GF}(2)^V$ das
377 arestas f em F somam a função característica $\mathbf{1}_{\{x,y\}} \in \text{GF}(2)^V$ de $\{x, y\}$.

378 (i) Verifique que (38) é equivalente a dizer que $M\mathbf{1}_F = \mathbf{1}_{\{x,y\}}$, onde M é a matriz de
379 incidência de G (veja o Exercício **E29**).

380 (ii) É verdade que (38) implica que F é o conjunto de arestas de um (x, y) -caminho
381 em G ? Lembre que um (x, y) -caminho é um caminho que começa em x e termina
382 em y .

383 (iii) Considere o grafo $H = (V, F)$, que tem o mesmo conjunto de vértices que G , mas
384 tem como conjunto de arestas o conjunto F . Prove que (38) implica que existe
385 um (x, y) -caminho em H . [*Sugestão.* Considere o conjunto $A \subset V$ dos vértices
386 acessíveis a partir do vértice x no grafo H . Seja $B = V \setminus A$. Verifique que toda
387 aresta $f \in F$ é tal que ou suas duas pontas estão em A ou suas duas pontas estão
388 em B . Seja $F_A \subset F$ o conjunto das arestas em F que têm suas duas pontas em A e
389 seja $F_B = F \setminus F_A$. Considere o grafo $J = (A, F_A)$. O que (38) diz sobre J ? (Tenha
390 em mente o Exercício **E47**.)]

391 **E49** Seja $G = (V, E)$ um grafo. Dizemos que $F \subset E$ é *aresta-gerador* se para toda aresta
392 $\{x, y\} \in E$, existe um (x, y) -caminho em G que usa somente arestas em F . Considere
393 as funções características $\mathbf{1}_e \in \text{GF}(2)^V$ ($e \in E$) das arestas de G . Prove que $F \subset E$ é
394 aresta-gerador se e só se

395
$$\text{Span}\{\mathbf{1}_f : f \in F\} = \text{Span}\{\mathbf{1}_e : e \in E\}. \tag{39}$$

396 [*Observação.* O espaço no lado direito de (39) é às vezes conhecido como o *espaço das*
397 *arestas de G* e é denotado $C_1(G)$]

398 **E50** Fixe um inteiro $n \geq 3$ e seja $R = \{1, \dots, n\}$. Para todo $1 \leq i < n$, seja $\mathbf{f}_i = \mathbf{1}_{\{i,i+1\}}$,
399 e seja $\mathbf{f}_n = \mathbf{1}_{\{1,n\}}$ (isto é, estamos considerando as funções características dos conjuntos
400 $\{1, 2\}$, $\{2, 3\}$, \dots , $\{n-1, n\}$ e $\{n, 1\}$).

401 (i) Suponha que estamos trabalhando sobre $\text{GF}(2)$. Mostre que os vetores \mathbf{f}_i ($1 \leq i \leq n$)
402 são linearmente dependentes sobre $\text{GF}(2)$.

403 (ii) Suponha agora que n seja par e que estamos agora trabalhando sobre os números
404 reais \mathbb{R} . Mostre que os vetores \mathbf{f}_i ($1 \leq i \leq n$) são linearmente dependentes sobre \mathbb{R} .

405 (iii) Suponha agora que n seja ímpar. Mostre que os vetores \mathbf{f}_i ($1 \leq i \leq n$) são linearmente
 406 independentes sobre \mathbb{R} . [*Sugestão.* Observe, por exemplo, que

$$407 \begin{bmatrix} 1 & 1 & -1 \\ -1 & 1 & 1 \\ 1 & -1 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 \end{bmatrix} = 2I_3 \quad (40)$$

408 e

$$409 \begin{bmatrix} 1 & 1 & -1 & 1 & -1 \\ -1 & 1 & 1 & -1 & 1 \\ 1 & -1 & 1 & 1 & -1 \\ -1 & 1 & -1 & 1 & 1 \\ 1 & -1 & 1 & -1 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \end{bmatrix} = 2I_5. \quad (41)$$

410 Generalize e use o resultado do Exercício **E46**.]

411 **{Data de entrega: 13/10/2024}**

412 **E51** (M) Lembre que \mathbb{R} é um espaço vetorial sobre \mathbb{Q} (veja o Exercício **E15**).

413 (i) Prove que 1 e $\sqrt{2}$ são linearmente independentes sobre \mathbb{Q} .

414 (ii) Prove que $\sqrt{2}$ e $\sqrt{3}$ são linearmente independentes sobre \mathbb{Q} . Generalize (você pode
 415 considerar valores diferentes de 2 e 3 e pode também considerar mais de dois valores).

416 **E52** Note que \mathbb{C} é um espaço vetorial sobre \mathbb{R} de forma natural (isto é semelhante ao fato que \mathbb{R}
 417 é um espaço vetorial sobre \mathbb{Q} ; veja o Exercício **E15**). Encontre dois vetores em \mathbb{C} que são
 418 linearmente independentes sobre \mathbb{R} , mas que são linearmente dependentes sobre \mathbb{C} .

419 **E53** Sejam $\mathbf{v}_1, \dots, \mathbf{v}_n$ vetores em \mathbb{R}^N que são linearmente independentes em \mathbb{R}^N . Natural-
 420 mente, podemos também considerar $\mathbf{v}_1, \dots, \mathbf{v}_n$ como vetores em \mathbb{C}^N . Prove que eles
 421 também são linearmente independentes em \mathbb{C}^N .

422 **E54** Senhor Cético não acredita que *Lights Out* no tabuleiro 20×20 *sempre* tem solução.
 423 Como você pode convencê-lo desse fato? Sr. C está disposto a verificar soluções de ins-
 424 tâncias específicas de *Lights Out* (ele tem um programa que verifica a correção de soluções
 425 apresentadas a ele), mas não está disposto a procurar soluções. Por outro lado, Sr. C
 426 tem acesso a um gerador de bits aleatórios e ele acredita que eventos com probabilidade
 427 menor ou igual a $1/2^{70} \approx 10^{-21}$ não acontecem (a idade do universo é algo como 5×10^{17}
 428 segundos). Use o fato que você resolveu o Exercício **E27**, e você pode usar seu programa
 429 `lo_solver.py`.

430 **E55** Sejam V um espaço vetorial e S um subconjunto de V . Prove que as seguintes afirmações
 431 são equivalentes.

432 (i) S é uma base de V .

433 (ii) S é um conjunto gerador *minimal* de V , isto é, $\text{Span } S = V$, mas, para todo $S' \subset S$
 434 com $S' \neq S$, vale que $\text{Span } S' \neq V$.

435 (iii) S é um conjunto linearmente independente *maximal* em V , isto é, S é linearmente
 436 independente, mas, para todo $S' \subset V$ com $S \subset S'$ e $S \neq S'$, vale que S' não é
 437 linearmente independente.

438 (iv) S é um conjunto gerador de V com a propriedade de *representação única*, isto é,
 439 $\text{Span } S = V$ e, para todo $\mathbf{v} \in V$, existe uma única combinação linear de elementos
 440 de S que é igual a \mathbf{v} .

441 **{Data de entrega: 20/10/2024}**

442 **E56** Lembre que um grafo G é *acíclico* se ele não contém circuitos e é *conexo* se, para quaisquer
 443 dois vértices x e y em G , há um (x, y) -caminho em G . Seja $G = (V, E)$ um grafo e
 444 considere

$$445 \quad S = \{\mathbf{1}_e : e \in E\} \subset \text{GF}(2)^V \quad (42)$$

446 e

$$447 \quad W = \text{Span}\{\mathbf{1}_{\{x,y\}} : x, y \in V \text{ e } x \neq y\} \subset \text{GF}(2)^V. \quad (43)$$

448 (i) Prove que $\text{Span } S = W$ se e só se G for conexo.

449 (ii) Prove que S é linearmente independente se e só se G for acíclico.

450 [*Sugestão.* Use o Exercício **E48(iii)**.]

451 **E57** Lembre que um grafo G é uma *árvore* se ele for *conexo* e *acíclico*. Prove que as seguintes
 452 asserções são equivalentes para um grafo $G = (V, E)$:

453 (i) G é uma árvore.

454 (ii) Os vetores $\mathbf{1}_e \in \text{GF}(2)^V$ ($e \in E$) formam um base do espaço

$$455 \quad W = \text{Span}\{\mathbf{1}_{\{x,y\}} : x, y \in V \text{ e } x \neq y\} \subset \text{GF}(2)^V. \quad (44)$$

456 **E58** Deduza dos Exercícios **E55–E57** que as seguintes asserções são equivalentes para um
 457 grafo $G = (V, E)$:

458 (i) G é uma árvore.

459 (ii) (Minimalmente conexo) G é conexo, e a remoção de qualquer aresta de G resulta em
 460 um grafo desconexo, isto é, $(V, E \setminus \{e\})$ é desconexo para qualquer $e \in E$.

461 (iii) (Maximalmente acíclico) G não contém circuitos, mas a adição de qualquer nova
 462 aresta $f \subset V$ a G resulta em um grafo que contém um circuito, isto é, $(V, E \cup \{f\})$
 463 contém um circuito para qualquer $f \in \binom{V}{2} \setminus E$.

464 (iv) (Unicidade dos caminhos) Para quaisquer vértices x e y de G , existe um único (x, y) -
 465 caminho em G .

466 **E59** Provamos em sala que o Algoritmo GROW encontra uma floresta de peso mínimo em um
 467 grafo com custo nas arestas. A prova dependeu de uma hipótese adicional, a saber, que
 468 os custos das arestas são todos distintos. Prove o resultado sem essa hipótese. [*Sugestão.*
 469 Ao escolher F^* , suponha adicionalmente que F^* e F tenham o maior número possível de
 470 arestas em comum, e repita o argumento.] **{Data de entrega: 20/10/2024}**

471 **E60** Seja $2^{\mathbb{N}} = \mathcal{P}(\mathbb{N})$ o conjunto das partes de \mathbb{N} . Para cada uma das famílias $\mathcal{F} \subset 2^{\mathbb{N}}$ abaixo,
 472 diga se existe em \mathcal{F} um elemento maximal em \mathcal{F} , isto é, um $F^* \in \mathcal{F}$ tal que se $F^* \subset F'$
 473 e $F^* \neq F'$, então $F' \notin \mathcal{F}$. Justifique suas respostas.

474 (i) $\mathcal{F} = \{F \subset \mathbb{N} : \mathbb{N} \setminus F \text{ é um conjunto infinito}\}$

475 (ii) $\mathcal{F} = \{F \subset \mathbb{N} : F \text{ é tal que } n^{-1}|F \cap \{0, 1, \dots, n-1\}| \leq 1/2 \text{ para todo } n > 0\}$

476 **E61** Seja X um conjunto finito.

477 (i) Suponha que $\mathcal{F} \subset \mathcal{P}(X)$ seja uma família de subconjuntos de X tal que (a) $|F|$ é
 478 ímpar para todo $F \in \mathcal{F}$ e (b) $|F \cap F'|$ é par para quaisquer dois F e F' membros
 479 distintos de \mathcal{F} . Prove que \mathcal{F} tem no máximo $|X|$ membros. [*Sugestão.* Considere
 480 as funções características $\mathbf{1}_F \in \text{GF}(2)^X$ dos membros F de \mathcal{F} e prove que eles
 481 são linearmente independentes (considere uma combinação linear deles, considere
 482 um $F_0 \in \mathcal{F}$ arbitrário, e multiplique a combinação linear por $\mathbf{1}_{F_0}$).]

483 (ii) Encontre uma família \mathcal{F} como em (i) acima com $|\mathcal{F}| = |X|$.

484 (iii) Encontre uma família $\mathcal{F} \subset \mathcal{P}(X)$ tal que $|F \cap F'|$ é par para quaisquer dois F e F'
 485 membros de \mathcal{F} com $|\mathcal{F}| \geq 2^{\lfloor |X|/2 \rfloor}$.

486 **{Data de entrega: 3/11/2024}**

487 **E62** Seja p um primo e X um conjunto finito.

488 (i) Suponha que $\mathcal{F} \subset \mathcal{P}(X)$ seja uma família de subconjuntos de X tal que (a) $|F| \not\equiv 0$
 489 $(\text{mod } p)$ para todo $F \in \mathcal{F}$ e (b) $|F \cap F'| \equiv 0 \pmod{p}$ para quaisquer dois F e F'
 490 membros distintos de \mathcal{F} . Prove que \mathcal{F} tem no máximo $|X|$ membros.

491 (ii) Encontre uma família \mathcal{F} como em (i) acima com $|\mathcal{F}| = |X|$.

492 (iii) Encontre uma família $\mathcal{F} \subset \mathcal{P}(X)$ tal que $|F \cap F'| \equiv 0 \pmod{p}$ para quaisquer dois F
 493 e F' membros de \mathcal{F} com $|\mathcal{F}| \geq 2^{\lfloor |X|/p \rfloor}$.

494 **E63** Sejam $A \in \mathbb{F}^{P \times Q}$ e $B \in \mathbb{F}^{R \times S}$ duas matrizes. Definimos a matriz $A \otimes B \in \mathbb{F}^{(P \times R) \times (Q \times S)}$
 495 como a matriz com entradas

$$496 (A \otimes B)((p, r), (q, s)) = A(p, q)B(r, s) \quad (45)$$

497 para todo $((p, r), (q, s)) \in (P \times Q) \times (R \times S)$. Mais intuitivamente, suponha que

$$498 A = \begin{bmatrix} a_{11} & \dots & a_{1n} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{m1} & \dots & a_{mn} \end{bmatrix}. \quad (46)$$

499 Então

$$500 A \otimes B = \begin{bmatrix} a_{11}B & \dots & a_{1n}B \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{m1}B & \dots & a_{mn}B \end{bmatrix}. \quad (47)$$

501 Sejam agora H_1, H_2, \dots matrizes com entradas em $\{-1, 1\}$ dadas por

$$502 H_1 = \begin{bmatrix} 1 & 1 \\ 1 & -1 \end{bmatrix} \quad (48)$$

503 e, para todo $n \geq 2$,

$$504 H_n = H_1 \otimes H_{n-1}. \quad (49)$$

505 (i) Calcule H_2 e H_3 .

506 (ii) Quantas linhas e quantas colunas tem H_n ?

507 (iii) Calcule H_n^2 para todo n .

508 **E64** Considere as matrizes H_n ($n \geq 1$) do Exercício **E63**. Sejam $\mathbf{v}_1, \dots, \mathbf{v}_N \in \{-1, 1\}^N$ as N
 509 colunas de H_n , de forma que

$$510 H_n = [\mathbf{v}_1 \mid \dots \mid \mathbf{v}_N]. \quad (50)$$

511 Prove que os \mathbf{v}_i ($1 \leq i \leq N$) formam uma base de \mathbb{F}^N para $\mathbb{F} = \mathbb{R}$ e $\mathbb{F} = \mathbb{C}$, isto é, prove
 512 que eles geram \mathbb{F}^N e que eles são linearmente independentes sobre \mathbb{F} . Esses vetores são
 513 uma base de $\text{GF}(2)^N$?

514 **E65** Responda e justifique:

515 (i) Qual é a dimensão do espaço vetorial das matrizes $\{M: M \in \mathbb{F}^{R \times C}\}$ sobre \mathbb{F} ?

516 (ii) Qual é a dimensão do espaço vetorial das matrizes simétricas

$$517 \{M: M \in \mathbb{F}^{S \times S} \text{ tal que } M = M^\top\} \quad (51)$$

518 sobre \mathbb{F} ?

519 (iii) Qual é a dimensão do espaço vetorial das *matrizes antissimétricas*

520
$$\{M: M \in \mathbb{F}^{S \times S} \text{ tal que } M = -M^\top\} \quad (52)$$

521 sobre \mathbb{F} ?

522 **E66** (M) Considere \mathbb{R} como um espaço vetorial sobre \mathbb{Q} . Prove que a dimensão desse espaço
523 é infinito. Prove que essa dimensão não é nem enumerável.

524 **E67** (i) Prove que, para todo inteiro $n \geq 0$, temos

525
$$(1-x) \sum_{0 \leq i < n} x^i = 1 - x^n. \quad (53)$$

526 (ii) Fixe $n \geq 1$ e seja $\omega = e^{2\pi i/n}$, onde $i = \sqrt{-1}$. Seja $S = \{0, 1, \dots, n-1\}$ e considere a
527 matriz $F_n \in \mathbb{C}^{S \times S}$ tal que $F_n(i, j) = \omega^{ij}$ para todo i e j em S . Calcule F_2, F_3 e F_4
528 explicitamente.

529 (iii) Considere a matriz $G_n \in \mathbb{C}^{S \times S}$ tal que $G_n(i, j) = \omega^{-ij}$ para todo i e j em S .
530 Calcule $G_n F_n$ e $F_n G_n$ para todo $n \geq 1$.

531 (iv) Sejam $\mathbf{v}_0, \dots, \mathbf{v}_{n-1} \in \mathbb{C}^S$ as n colunas de F_n , de forma que

532
$$F_n = [\mathbf{v}_0 \mid \dots \mid \mathbf{v}_{n-1}]. \quad (54)$$

533 Prove que os \mathbf{v}_i ($0 \leq i < n$) formam uma base de \mathbb{C}^S . Prove o mesmo para as
534 colunas de G_n .

535 **E68** Sejam V e W espaços vetoriais sobre \mathbb{F} . Seja $S = \{\mathbf{v}_1, \dots, \mathbf{v}_n\}$ um conjunto de n vetores
536 linearmente independentes de V e seja $\varphi: S \rightarrow W$ uma função qualquer.

537 (i) Prove que existe uma função linear $f: \text{Span } S \rightarrow W$ tal que $f(\mathbf{v}_i) = \varphi(\mathbf{v}_i)$ para todo
538 $1 \leq i \leq n$.

539 (ii) Prove que f como em (i) acima é única.

540 **{Data de entrega: 3/11/2024}**

541 **E69** Seja $G = (V, E)$ um grafo conexo e seja $T = (V, F)$ com $F \subset E$ uma árvore (veja
542 Exercício **E57**). Como G e T têm o mesmo conjunto de vértices, dizemos que T é uma
543 *árvore geradora* de G (em teoria dos grafos, esse fato é expressado dizendo que T não só
544 é um *subgrafo* de G , mas é um subgrafo *gerador* de G). Seja $A \subset E$ um conjunto acíclico
545 de arestas de G (isto é, tal que (V, A) não contém um circuito). Mostre que existe $F' \subset F$
546 tal que $T' = (V, A \cup F')$ é uma árvore geradora de G . [*Sugestão.* Aplique o morphing
547 lemma.]

548 **E70** Seja S um conjunto de vetores de \mathbb{F}^D com D finito. Definimos o *posto* de S como sendo
549 $\dim \text{Span } S$. Prove que o posto de S é

550
$$\max\{|T|: T \subset S \text{ com } T \text{ linearmente independente}\}. \quad (55)$$

551 **E71** Suponha que sorteamos $\mathbf{a}_i \in \text{GF}(2)^n$ uniformemente ao acaso para todo $1 \leq i \leq n$,
552 independentemente. Prove que o valor esperado do posto da coleção de vetores $\mathbf{a}_1, \dots, \mathbf{a}_n$
553 é maior que $n - 1$. [*Sugestão.* Considere os eventos $E_i = \{\mathbf{a}_i \notin \text{Span}\{\mathbf{a}_1, \dots, \mathbf{a}_{i-1}\}\}$ e
554 note que $\text{posto}\{\mathbf{a}_1, \dots, \mathbf{a}_n\} = \sum_i \mathbf{1}_{E_i}$. Note que $\mathbb{E}(\mathbf{1}_{E_i}) = \mathbb{P}(E_i) \geq 1 - 2^{i-1-n}$.]

555 **E72** Sejam U e W subespaços complementares em V , de forma que $V = U \oplus W$. Sabemos
556 que, para todo $\mathbf{v} \in V$, existem $\mathbf{u} \in U$ e $\mathbf{w} \in W$ tais que $\mathbf{v} = \mathbf{u} + \mathbf{w}$ e que esses vetores \mathbf{u}

557 e \mathbf{w} são únicos. Defina a função $f: V \rightarrow U$ pondo $f(\mathbf{v}) = \mathbf{u}$ para todo $\mathbf{v} \in V$, onde \mathbf{u} é
558 como acima. Prove que f é uma função linear.

559 **E73** Sejam V e W espaços vetoriais, $f: V \rightarrow W$ uma função linear, e $\mathbf{b}_1, \dots, \mathbf{b}_n \in V$ elementos
560 de V .

561 (i) Suponha que f seja injetor e que $\mathbf{b}_1, \dots, \mathbf{b}_n$ sejam linearmente independentes. Prove
562 que $f(\mathbf{b}_1), \dots, f(\mathbf{b}_n)$ são linearmente independentes.

563 (ii) Suponha que f seja sobrejetor e que $\mathbf{b}_1, \dots, \mathbf{b}_n$ gerem V . Prove que $f(\mathbf{b}_1), \dots, f(\mathbf{b}_n)$
564 geram W .

565 (iii) Suponha agora que f seja bijetor. Prove que $\dim V = \dim W$.

566 **E74** Sejam V e W espaços vetoriais e $f: V \rightarrow W$ uma função linear. Seja $W^* = \text{Im } f$.
567 Seja $V^* \subset V$ um complemento de $\text{Ker } f$ em V , isto é, suponha que $V = \text{Ker } f \oplus V^*$.
568 Defina $f^*: V^* \rightarrow W^*$ pondo $f^*(\mathbf{v}) = f(\mathbf{v})$ para todo $\mathbf{v} \in V^*$. Prove que f^* é bijetora.
569 Deduza que

$$570 \dim \text{Ker } f + \dim \text{Im } f = \dim V. \quad (56)$$

571 [*Observação.* Este exercício dá uma prova alternativa para o teorema núcleo-imagem.]

572 **E75** Denotemos o posto de uma matriz M por $\text{posto } M$.

573 (i) Sejam $A \in \mathbb{F}^{R \times S}$ e $B \in \mathbb{F}^{S \times T}$ matrizes. Prove que

$$574 \text{posto}(AB) \leq \min\{\text{posto } A, \text{posto } B\}. \quad (57)$$

575 (ii) Dê exemplos de matrizes A e B para os quais (57) vale com desigualdade estrita.

576 (iii) Suponha que $A \in \mathbb{F}^{m \times n}$ e $B \in \mathbb{F}^{n \times m}$ são tais $AB = I_m$ e $BA = I_n$, onde I_m e I_n são
577 as matrizes identidade. Prove que $m = n$.

578 (iv) Suponha que $M \in \mathbb{F}^{m \times n}$ seja inversível. Prove que $m = n$.

579 **{Data de entrega: 3/11/2024}**

580 **E76** Seja $I_n \in \mathbb{F}^{n \times n}$ a matriz identidade.

581 (i) Seja $A \in \mathbb{F}^{n \times n}$ uma matriz com $\text{posto } A = n$. Prove que existe uma única matriz $Q \in$
582 $\mathbb{F}^{n \times n}$ tal que $AQ = I_n$.

583 (ii) Seja $B \in \mathbb{F}^{n \times n}$ uma matriz com $\text{posto } B = n$. Prove que existe uma única matriz $P \in$
584 $\mathbb{F}^{n \times n}$ tal que $PB = I_n$.

585 (iii) Seja $M \in \mathbb{F}^{n \times n}$ uma matriz com $\text{posto } M = n$. Prove que existe uma única matriz
586 $N \in \mathbb{F}^{n \times n}$ tal que $NM = MN = I_n$.

587 **E77** (M) Lembre que \mathbb{R} é um espaço vetorial sobre \mathbb{Q} (veja o Exercício **E15**). Seja $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$
588 uma função linear, com \mathbb{R} sendo considerado como um espaço vetorial sobre \mathbb{Q} (isto é,
589 f preserva somas e f é \mathbb{Q} -linear: $f(\alpha r) = \alpha f(r)$ para todo $\alpha \in \mathbb{Q}$ e $r \in \mathbb{R}$). É verdade
590 que f é contínua? É verdade que f é contínua em $0 \in \mathbb{R}$?

591 **E78** Sejam U e W subespaços de $V \subset \mathbb{F}^D$, com D finito. Suponha que U e W são comple-
592 mentares em V , de forma que $V = U \oplus W$. Suponha que, para um subespaço $W' \subset V$,
593 também vale que U e W' são complementares em V .

594 (i) É verdade que, necessariamente, $W = W'$? Prove ou dê contraexemplo.

595 (ii) É verdade que, necessariamente, $\dim W = \dim W'$? Prove ou dê contraexemplo.

596 **E79** Sejam U e V espaços vetoriais e seja $f: U \rightarrow V$ uma função linear. Seja \sim a relação
597 definida sobre U tal que, para quaisquer \mathbf{u} e \mathbf{u}' em U , temos $\mathbf{u} \sim \mathbf{u}'$ se e só se $\mathbf{u} - \mathbf{u}' \in$
598 $\text{Ker } f$. Prove que \sim é uma relação de equivalência.

599 **E80** (Continuação de **E79**) Para $\mathbf{u} \in U$, seja $[\mathbf{u}]$ a classe de equivalência de \mathbf{u} relativa à
600 relação \sim :

$$601 \quad [\mathbf{u}] = \{\mathbf{u}' \in U : \mathbf{u}' \sim \mathbf{u}\}. \quad (58)$$

602 (i) Prove que, para todo $\mathbf{u} \in U$, temos

$$603 \quad [\mathbf{u}] = \mathbf{u} + \text{Ker } f. \quad (59)$$

604 (ii) Seja

$$605 \quad U/\sim = \{[\mathbf{u}] : \mathbf{u} \in U\}. \quad (60)$$

606 Lembre que existe U^* subespaço de U tal que $U = U^* \oplus \text{Ker } f$. Considere a função
607 $\pi: U^* \rightarrow U/\sim$ tal que $\pi(\mathbf{u}) = [\mathbf{u}]$ para todo $\mathbf{u} \in U^*$. Prove que π é uma bijeção.

608 **E81** (Continuação de **E80**) Existe uma forma natural de se definir soma e produto por escalar
609 em U/\sim que tornam U/\sim um espaço vetorial: $[\mathbf{u}] + [\mathbf{u}'] = [\mathbf{u} + \mathbf{u}']$ e $\alpha[\mathbf{u}] = [\alpha\mathbf{u}]$ para
610 quaisquer \mathbf{u} e \mathbf{u}' em U e α escalar (é necessário verificar (exercício) que essas operações
611 estão bem definidas, pois elas estão sendo definidas em termos de representantes de classe,
612 e precisamos provar que estas definições não dependem dos representantes escolhidos).
613 Prove que a função π do Exercício **E80** é linear. Conclua que a função

$$614 \quad f^* \circ \pi^{-1}: U/\sim \rightarrow \text{Im } f \quad (61)$$

615 é linear e bijetora. Aqui, $f^*: U^* \rightarrow \text{Im } f$ é a função tal que $f^*(\mathbf{u}) = f(\mathbf{u})$ para todo
616 $\mathbf{u} \in U^*$. [*Observação.* Este exercício diz que o espaço quociente U/\sim é isomorfo ao
617 espaço $\text{Im } f$.]

618 **E82** Lembre-se do Exercício **E61**. Seja X um conjunto finito, e suponha que $\mathcal{F} \subset \mathcal{P}(X)$ é tal
619 que $|F \cap F'|$ é par para quaisquer dois F e F' membros de \mathcal{F} . Prove que $|\mathcal{F}| \leq 2^{\lfloor |X|/2 \rfloor}$.
620 [*Sugestão.* Considere $U = \{\mathbf{1}_F \in \text{GF}(2)^X : F \in \mathcal{F}\}$ e seu aniquilador U° .] **{Data de**
621 **entrega: 10/11/2024}**

622 **E83** Dadas uma matrix $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$ e um vetor $\mathbf{b} \in \mathbb{R}^m$, seja $\text{Sol}(A, \mathbf{b}) = \{\mathbf{x} \in \mathbb{R}^n : A\mathbf{x} = \mathbf{b}\}$.
623 Para cada uma das afirmações abaixo, prove a afirmação ou prove que não existem os
624 objetos descritos.

625 (i) Existem uma matriz escalonada $U \in \mathbb{R}^{3 \times 4}$ e $\mathbf{b} \in \mathbb{R}^3$ tais que $\text{Sol}(U, \mathbf{b})$ é vazio.

626 (ii) Existem uma matriz escalonada $U \in \mathbb{R}^{3 \times 4}$ e $\mathbf{b} \in \mathbb{R}^3$ tais que $\text{Sol}(U, \mathbf{b})$ tem exata-
627 mente um elemento.

628 (iii) Existem uma matriz escalonada $U \in \mathbb{R}^{3 \times 4}$ e $\mathbf{b} \in \mathbb{R}^3$ tais que $\text{Sol}(U, \mathbf{b})$ tem infinitos
629 elementos.

630 **{Data de entrega: 10/11/2024}**

631 **E84** No que segue, escrevemos $[m]$ para o conjunto $\{1, 2, \dots, m\}$ para qualquer inteiro m . Seja
632 $\sigma: [m] \rightarrow [m]$ uma permutação (isto é, uma bijeção). Seja $P_\sigma = (a_{ij})$ a matrix $m \times m$ tal
633 que, para todo $i \in [m]$,

$$634 \quad a_{ij} = \begin{cases} 1 & \text{se } j = \sigma(i) \\ 0 & \text{caso contrário.} \end{cases} \quad (62)$$

635 Seja $A \in \mathbb{F}^{m \times n}$ uma matrix.

636 (i) Descreva a matriz $P_\sigma A$ em termos das linhas de A . Isto é, pense em A da seguinte
637 forma:

$$638 \quad A = \begin{bmatrix} A_{1*} \\ A_{2*} \\ \vdots \\ A_{m*} \end{bmatrix}, \quad (63)$$

639 onde A_{i*} é a i -ésima linha de A , e descreva $P_\sigma A$ em termos dos A_{i*} .

640 (ii) Suponha agora que temos uma permutação $\tau: [n] \rightarrow [n]$. Pensemos agora em A em
641 termos de suas colunas:

$$642 \quad A = \begin{bmatrix} A_{*1} & A_{*2} & \dots & A_{*n} \end{bmatrix}, \quad (64)$$

643 onde A_{*j} é a j -ésima coluna de A . Defina uma matriz Q_τ parecida com a matriz P_σ
644 acima de forma que

$$645 \quad A Q_\tau = \begin{bmatrix} A_{*\tau(1)} & A_{*\tau(2)} & \dots & A_{*\tau(n)} \end{bmatrix}. \quad (65)$$

646 **E85** Considere a matriz

$$647 \quad A = \begin{bmatrix} 0 & 2 & 4 & 2 & 8 \\ 2 & 1 & 0 & 5 & 4 \\ 4 & 1 & 2 & 4 & 2 \\ 5 & 0 & 0 & 2 & 8 \end{bmatrix}, \quad (66)$$

648 que ocorre no Exemplo 7.3.3 de **PNK**.

649 (i) Continue o processo de escalonamento de A naquele exemplo, para obter a matriz
650 escalonada

$$651 \quad U = \begin{bmatrix} 2 & 1 & 0 & 5 & 4 \\ 0 & 2 & 4 & 2 & 8 \\ 0 & 0 & 4 & -5 & -2 \\ 0 & 0 & 0 & -1.75 & 10.5 \end{bmatrix}. \quad (67)$$

652 Descreva claramente os passos (adicionais) que você executou para completar esse
653 escalonamento.

654 (ii) Encontre um matriz inversível M tal que $MA = U$.

655 (iii) Monte agora a matriz

$$656 \quad A' = \begin{bmatrix} A & I \end{bmatrix}, \quad (68)$$

657 com 4 linhas e 9 colunas, onde I é a matriz identidade 4×4 . Execute novamente os
658 passos do processo de escalonamento que levam A a U , mas agora na matriz A' (por
659 exemplo, o primeiro passo é multiplicar a segunda linha por -2 e somar o resultado
660 à terceira linha; você deve executar exatamente o mesmo processo com a matriz
661 'estendida' A' no primeiro passo do processo). Ao terminar este processo, você terá
662 uma matriz da forma

$$663 \quad U' = \begin{bmatrix} U & B \end{bmatrix}, \quad (69)$$

664 onde B é uma certa matriz 4×4 . É natural que a 'primeira parte' de U' seja U ,
665 pois executamos exatamente o mesmo processo de escalonamento. Entretanto, o que
666 você obteve como B ?

667 (iv) Explique por que o fato que você observou no item anterior não é coincidência, e
668 de fato sempre ocorre. [*Observação.* Note que isto dá um bom algoritmo para se
669 obter M “com lápis e papel”.]

670 **E86** Seja $V \subset \mathbb{F}^D$ um espaço vetorial, onde D é finito. Seja $I \subset V$ um conjunto de vetores
671 linearmente independentes. Prove que é possível estender I a uma base B de V (isto é,
672 prove que existe B base de V com $I \subset B$). [*Sugestão.* Você pode considerar uma variante
673 apropriada de GROW e provar que tal algoritmo necessariamente termina com uma base B
674 como queremos. Você pode também considerar conjuntos linearmente independentes $B \subset$
675 V com $I \subset B$ com $|B|$ o maior possível e argumentar que tais conjuntos são como
676 queremos. De qualquer forma, diga explicitamente onde você usou a hipótese que D é
677 finito.]

678 **E87** Sejam U e V subespaços de \mathbb{F}^D , com D finito. Defina o conjunto $U + V \subset \mathbb{F}^D$ pondo

$$679 \quad U + V = \{u + v : u \in U \text{ e } v \in V\}. \quad (70)$$

680 Isto é, os elementos de $U + V$ são todas as somas $u + v$ com $u \in U$ e $v \in V$.

681 (i) Prove que $U + V$ é um espaço vetorial.

682 (ii) Prove que

$$683 \quad \dim(U + V) + \dim(U \cap V) = \dim U + \dim V. \quad (71)$$

684 [*Sugestão.* Verifique $U \cap V$ é um espaço vetorial. Considere uma base B de $U \cap V$.
685 Estenda B a uma base B_U de U . Estenda B a uma base B_V de V . Prove que
686 $B_U \cup B_V$ é uma base de $U + V$.]

687 **{Data de entrega: 24/11/2024}**

688 **E88** Para $\mathbf{v} \in \mathbb{F}^{\mathbb{N}}$, seja $\text{supp } \mathbf{v} = \{i \in \mathbb{N} : \mathbf{v}(i) \neq 0\}$. Seja

$$689 \quad V = \{\mathbf{v} \in \mathbb{F}^{\mathbb{N}} : \text{supp } \mathbf{v} \text{ é um conjunto finito}\}. \quad (72)$$

690 Note que o produto $\mathbf{u} \cdot \mathbf{v} = \sum_{i \in \mathbb{N}} \mathbf{u}(i)\mathbf{v}(i)$ está bem definido em V , de forma que, dado
691 um subespaço U de V , podemos definir

$$692 \quad U^\circ = \{\mathbf{v} \in V : \mathbf{v} \cdot \mathbf{u} = 0 \text{ para todo } \mathbf{u} \in U\} \quad (73)$$

693 de forma usual.

694 Para cada $i < j$ naturais, seja $\mathbf{v}_{ij} : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{F}$ com $\mathbf{v}_{ij}(i) = -1$ e $\mathbf{v}_{ij}(j) = 1$. Seja
695 $U = \text{Span}\{\mathbf{v}_{ij} : i < j\}$ o espaço vetorial gerado por tais vetores \mathbf{v}_{ij} . Note que $U \subset V$.

696 (i) Determine U° .

697 (ii) Determine $(U^\circ)^\circ$.

698 (iii) É verdade que $(U^\circ)^\circ = U$?

699 **E89** Vimos que é de interesse termos um algoritmo, que chamamos de Algoritmo X, que, ao
700 receber vetores $\mathbf{a}_1, \dots, \mathbf{a}_m \in \mathbb{F}^n$, devolve um conjunto gerador para o aniquilador V° de
701 $V = \text{Span}\{\mathbf{a}_1, \dots, \mathbf{a}_m\}$.

702 (i) Descreva como podemos implementar o Algoritmo X usando como subrotina o pro-
703 cesso de eliminação de Gauss. Seu algoritmo encontra uma base de V° ?

704 (ii) Prove que seu Algoritmo X está correto.

705 (iii) Codifique seu Algoritmo X em Python.

706 **E90** (i) Considere a matriz

$$707 \quad A = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} \in \text{GF}(2)^{3 \times 5}. \quad (74)$$

708 Encontre uma base para $\text{Null } A$.

709 (ii) Considere a matriz

$$710 \quad B = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 1 & 0 \end{bmatrix} \in \text{GF}(2)^{2 \times 5}. \quad (75)$$

711 Encontre uma matriz A com entradas em $\text{GF}(2)$ tal que $\text{Null } A = \text{Row } B$.

712 [*Observação.* Em ambos os itens acima, justifique sua resposta.] **{Data de entrega:**
713 **24/11/2024}**

714 **E91** Sejam $M \in \mathbb{F}^{a \times b}$ e $A \in \mathbb{F}^{b \times c}$ duas matrizes.

715 (i) Prove que $\text{posto}(MA) \leq \text{posto } A$.

716 (ii) Prove que, se M é inversível, então $\text{posto}(MA) = \text{posto } A$.

717 **E92** Sejam $A \in \mathbb{F}^{R \times S}$ e $B \in \mathbb{F}^{S \times T}$ duas matrizes. Sejam A_{*s} ($s \in S$) as colunas de A e B_{s*}
718 ($s \in S$) as linhas de B (essa notação é como em (63) e (64)). Prove que

$$719 \quad AB = \sum_{s \in S} A_{*s} B_{s*}. \quad (76)$$

720 Note que AB e $A_{*s} B_{s*}$ ($s \in S$) são matrizes $R \times T$.

721 **E93** Sejam $\mathbf{q}_1, \dots, \mathbf{q}_k \in \mathbb{R}^n$ vetores unitários mutualmente ortogonais. Seja $M = \sum_{1 \leq i \leq k} \mathbf{q}_i \mathbf{q}_i^\top$.
722 Note que M é uma matriz $n \times n$. Seja $V = \text{Span}\{\mathbf{q}_1, \dots, \mathbf{q}_k\}$ e, para todo $\mathbf{b} \in \mathbb{R}^n$,
723 considere a decomposição $\mathbf{b} = \mathbf{b}^{\parallel V} + \mathbf{b}^{\perp V}$ com $\mathbf{b}^{\parallel V} \in V$ e $\mathbf{b}^{\perp V}$ ortogonal a V . Prove
724 que $M\mathbf{b} = \mathbf{b}^{\parallel V}$. [*Sugestão.* Você pode usar que $\mathbf{q}_i^\top \mathbf{b} = \langle \mathbf{b}, \mathbf{q}_i \rangle$ e então verificar que $M\mathbf{b}$ e
725 $\mathbf{b} - M\mathbf{b}$ satisfazem as propriedades que definem a decomposição de \mathbf{b} . Alternativamente,
726 você pode usar **E92** e invocar uma fórmula matricial que provamos para $\mathbf{b}^{\parallel V}$.]

727 **E94** Seja W um subespaço vetorial de \mathbb{R}^n . Seja U um subespaço vetorial de W , e seja U^\perp o
728 complemento ortogonal de U , isto é,

$$729 \quad U^\perp = \{\mathbf{w} \in W : \langle \mathbf{w}, \mathbf{u} \rangle = 0 \text{ para todo } \mathbf{u} \in U\}. \quad (77)$$

730 (i) Prove que $U \subset (U^\perp)^\perp$.

731 (ii) Prove que $W = U \oplus U^\perp$ e deduza que $\dim U + \dim U^\perp = \dim W$.

732 (iii) Prove que $U = (U^\perp)^\perp$ usando um argumento de dimensão apropriado.

733 [*Observação.* Como estamos usando o produto interno padrão $\langle \mathbf{x}, \mathbf{y} \rangle = \mathbf{x} \cdot \mathbf{y}$, este exercício
734 basicamente segue de nosso estudo de aniquiladores (ele segue imediatamente no caso em
735 que $W = \mathbb{R}^n$). Entretanto, é interessante fazer este exercício supondo que temos um
736 produto interno abstrato (e não necessariamente o *dot product*).]

737 **E95** Seja $U \subset \text{GF}(2)^n$ um espaço vetorial.

738 (i) Vale necessariamente que $\text{GF}(2)^n = U \oplus U^\circ$?

739 (ii) Vale necessariamente que $\dim U + \dim U^\circ = n$?

740 **E96** Seja M uma matriz $n \times n$ triangular superior, com todos seus elementos diagonais iguais
741 a 1. Prove que M é inversível e que sua inversa M^{-1} é triangular superior, com todos
742 seus elementos diagonais iguais a 1.

743 **E97** (i) Sejam \mathbf{v}_1 e $\mathbf{v}_2 \in \mathbb{R}^3$ dois vetores ortonormais, isto é, tais que $\langle \mathbf{v}_1, \mathbf{v}_2 \rangle = 0$ e $\|\mathbf{v}_i\| = 1$
 744 para $i \in \{1, 2\}$. Seja $M = [\mathbf{v}_1 \ \mathbf{v}_2] \in \mathbb{R}^{3 \times 2}$ a matriz cujas colunas são os vetores \mathbf{v}_i .
 745 Verifique que $M^\top M$ é uma matriz identidade. Prove que MM^\top não é uma matriz
 746 identidade.

747 (ii) Sejam $\mathbf{v}_1, \dots, \mathbf{v}_n \in \mathbb{R}^n$ vetores ortonormais, isto é, tais que $\langle \mathbf{v}_i, \mathbf{v}_j \rangle = 0$ para todo
 748 $i \neq j$ e $\|\mathbf{v}_i\| = 1$ para todo i . Seja $M = [\mathbf{v}_1 \ \dots \ \mathbf{v}_n] \in \mathbb{R}^{n \times n}$ a matriz quadrada cujas
 749 colunas são os vetores \mathbf{v}_i . Verifique que $M^\top M = I_n$, onde I_n é a matriz identidade
 750 $n \times n$. Prove que M é uma matriz inversível, que $M^{-1} = M^\top$ e que $MM^\top = I_n$.

751 **{Data de entrega: 1/12/2024}**

752 **E98** Seja $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$ uma matriz cujas colunas são linearmente independentes. Prove que $A^\top A$
 753 é uma matriz inversível. [*Sugestão.* Lembre que A pode ser escrita como um produto QR
 754 onde Q tem colunas ortonormais e R é uma matriz inversível. Use esse fato.]

755 **E99** Seja $A \in \mathbb{F}^{m \times n}$ uma matriz cujas colunas são linearmente independentes. É necessa-
 756 riamente verdade que $A^\top A$ é uma matriz inversível? Prove ou dê um contraexemplo.
 757 [*Observação.* Note que aqui você não pode usar a fatoração QR , pois estamos em um
 758 corpo arbitrário \mathbb{F} .] **{Data de entrega: 8/12/2024}**

759 **E100** Neste exercício, como de usual, consideramos o produto interno padrão do \mathbb{R}^n , de forma
 760 que $\langle \mathbf{x}, \mathbf{y} \rangle = \mathbf{y}^\top \mathbf{x} = \mathbf{x} \cdot \mathbf{y}$ para $\mathbf{x}, \mathbf{y} \in \mathbb{R}^n$. Dizemos que uma matriz $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ *preserva*
 761 o produto interno se, para todo \mathbf{x} e \mathbf{y} em \mathbb{R}^n , vale que $\langle A\mathbf{x}, A\mathbf{y} \rangle = \langle \mathbf{x}, \mathbf{y} \rangle$. Prove as
 762 seguintes asserções:

763 (i) Se A é ortogonal, então A preserva o produto interno.

764 (ii) Se A preserva o produto interno, então A preserva a norma, isto é, para todo $\mathbf{x} \in \mathbb{R}^n$,
 765 vale que $\|A\mathbf{x}\| = \|\mathbf{x}\|$.

766 (iii) Se A preserva a norma, então A é ortogonal. [*Sugestão.* Calcule $\langle A(\mathbf{x}+\mathbf{y}), A(\mathbf{x}+\mathbf{y}) \rangle$.]

767 **E101** Seja \mathbb{F} um corpo infinito arbitrário. Suponha que U_1, \dots, U_k sejam subespaços de \mathbb{F}^n com
 768 $\dim U_i < n$ para todo i . Prove que $\bigcup_{1 \leq i \leq k} U_i \neq \mathbb{F}^n$. [*Observação.* A primeira solução
 769 satisfatória desse exercício vale um prêmio chocolático. Você pode usar o fato que um
 770 polinômio $p(X)$ de grau d com coeficientes em \mathbb{F} tem no máximo d raízes.]

771 **E102** Sejam $\mathbf{a}_1, \dots, \mathbf{a}_t$ vetores em \mathbb{R}^n . Dizemos esses vetores são *quase-co-hiperplanares*, se
 772 existem $\mathbf{a}'_1, \dots, \mathbf{a}'_t \in \mathbb{R}^n$ e $\mathbf{x} \in \mathbb{R}^n \setminus \{\mathbf{0}\}$ tais que, para todo i ,

$$773 \quad \|\mathbf{a}'_i - \mathbf{a}_i\| \leq 10^{-10} \|\mathbf{a}_i\| \quad (78)$$

774 e

$$775 \quad \langle \mathbf{a}'_i, \mathbf{x} \rangle = 0. \quad (79)$$

776 Naturalmente, (79) significa que os \mathbf{a}'_i pertencem ao hiperplano ortogonal a \mathbf{x} . Grosso
 777 modo, os \mathbf{a}_i ($1 \leq i \leq t$) são quase-co-hiperplanares se uma ‘pequena perturbação’ \mathbf{a}'_i deles
 778 são co-hiperplanares (pertencem a um mesmo subespaço de dimensão $n-1$ de \mathbb{R}^n). Prove
 779 que os vetores da base canônica $\mathbf{e}_1, \dots, \mathbf{e}_n \in \mathbb{R}^n$ são quase-co-hiperplanares se $n \geq 10^{20}$.

780 **E103** Sejam $\varphi = (1 + \sqrt{5})/2$ e $\psi = (1 - \sqrt{5})/2$. Seja

$$781 \quad S = \begin{bmatrix} \varphi & \psi \\ 1 & 1 \end{bmatrix}. \quad (80)$$

782 (i) Seja

$$783 \quad T = \begin{bmatrix} 1/\sqrt{5} & (1 - 1/\sqrt{5})/2 \\ -1/\sqrt{5} & (1 + 1/\sqrt{5})/2 \end{bmatrix}. \quad (81)$$

784 Verifique que $T = S^{-1}$.

785 (ii) Sejam

$$786 \quad A = \begin{bmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 0 \end{bmatrix} \quad \text{e} \quad \mathbf{u}_1 = \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \end{bmatrix}. \quad (82)$$

787 Defina $\mathbf{u}_t = A^{t-1}\mathbf{u}_1$ para todo $t \geq 1$. Prove que $\mathbf{u}_t = [F_t \ F_{t-1}]^\top$ para todo $t \geq 1$,
788 onde F_n é o n -ésimo número de Fibonacci ($F_n = n$ para $n \in \{0, 1\}$ e $F_n = F_{n-1} + F_{n-2}$
789 para todo $n \geq 2$).

790 (iii) Calcule $S^{-1}AS$.

791 (iv) Use os itens anteriores para provar que

$$792 \quad F_t = \frac{1}{\sqrt{5}}(\varphi^t - \psi^t) \quad (83)$$

793 para todo $t \geq 0$.

794 **E104** Seja $A = (a_{ij}) \in \mathbb{F}^{n \times n}$ uma matriz triangular superior, isto é, tal que $a_{ij} = 0$ se $i > j$.
795 Ademais, suponha que alguma entrada diagonal de A seja nula ($a_{ii} = 0$ para pelo menos
796 um índice i). Prove que A não é inversível.

797 **E105** Seja $A = (a_{ij}) \in \mathbb{F}^{n \times n}$ uma matriz triangular superior. Suponha que alguma entrada
798 diagonal de A seja λ . Prove que λ é um autovalor de A .

799 **E106** Seja $A \in \mathbb{F}^{n \times n}$ uma matriz diagonalizável. Considere a função linear $f_A: \mathbb{F}^n \rightarrow \mathbb{F}^n$
800 associada a A usual, dada por $f_A(\mathbf{v}) = A\mathbf{v}$ para todo $\mathbf{v} \in \mathbb{F}^n$. Prove que existe uma base
801 $\mathbf{v}_1, \dots, \mathbf{v}_n$ de \mathbb{F}^n e escalares $\lambda_1, \dots, \lambda_n$ tais que $f_A(\mathbf{v}_i) = \lambda_i \mathbf{v}_i$ para todo i . De forma mais
802 geral, dê uma fórmula para $f_A(\mathbf{v})$, escrevendo \mathbf{v} em termos dos \mathbf{v}_i ($1 \leq i \leq n$). **{Data**
803 **de entrega: 8/12/2024}**

804 **E107** Seja $A \in \mathbb{F}^{n \times n}$ uma matriz e λ um autovalor de A . O *autoespaço* de A associado a λ é

$$805 \quad V_\lambda = \{\mathbf{v} \in \mathbb{F}^n : A\mathbf{v} = \lambda\mathbf{v}\}. \quad (84)$$

806 (i) Prove que V_λ é um espaço vetorial

807 (ii) Sejam λ e λ' autovalores de A distintos. Prove que os autoespaços correspondentes V_λ
808 e $V_{\lambda'}$ tem interseção trivial: $V_\lambda \cap V_{\lambda'} = \{\mathbf{0}\}$.

809 **E108** Seja $A \in \mathbb{F}^{n \times n}$ uma matriz.

810 (i) Suponha que $\lambda_1, \dots, \lambda_m$ sejam autovalores distintos de A . Sejam $\mathbf{v}_1, \dots, \mathbf{v}_m \in$
811 $\mathbb{F}^n \setminus \{\mathbf{0}\}$ tais que, para cada $1 \leq i \leq m$, o vetor \mathbf{v}_i pertence ao autoespaço V_{λ_i}
812 de A (veja (84)). Prove que os vetores $\mathbf{v}_1, \dots, \mathbf{v}_m$ são linearmente independentes.
813 [Sugestão. Prove por indução em k que $\mathbf{v}_1, \dots, \mathbf{v}_k$ são linearmente independentes.]

814 (ii) Prove que a matriz A tem no máximo n autovalores distintos.

815 **{Data de entrega: 8/12/2024}**

816 **E109** Suponha que $A \in \mathbb{F}^{n \times n}$ tenha n autovalores distintos. Prove que A é diagonalizável.

817 **E110** (i) Sejam $A \in \mathbb{F}^{r \times s}$ e $B \in \mathbb{F}^{s \times t}$. Prove que $(AB)^\top = B^\top A^\top$.

818 (ii) Suponha que $A \in \mathbb{F}^{n \times n}$ seja uma matriz inversível. Prove que A^\top é inversível e que
819 $(A^\top)^{-1} = (A^{-1})^\top$.

820 (iii) Suponha que $A \in \mathbb{F}^{n \times n}$ seja uma matriz diagonalizável. Prove que A^\top é diagonali-
821 zável.