

# Correspondências e funções

O principal problema da *combinatória enumerativa* é saber quantos elementos tem um dado conjunto finito. Além disso, dedica-se a encontrar procedimentos e estratégias para a forma de os enumerar e agrupar, e analisa e otimiza tais métodos.

Nem sempre é fácil a contagem dos elementos de um conjunto finito. Muitas vezes, temos de recorrer a outros conjuntos auxiliares, e “compará-los” com o inicial. O objectivo é atingindo quando encontramos um conjunto em que todos os seus elementos possam estar em “correspondência biunívoca” com os do conjunto que queremos estudar.

## Correspondência

Sejam  $A$  o conjunto de todos os seres humanos e  $B$  o conjunto de todos os livros. Consideremos a afirmação

“ $x$  escreveu  $y$ ”.

Esta sentença permite relacionar elementos do conjunto  $A$  com elementos do conjunto  $B$ . Nestas condições se  $\Phi$  abreviar “escreveu”,  $\Phi$  define uma relação ou uma correspondência de  $A$  em  $B$ .

Em geral, dados dois conjuntos  $A$  e  $B$ , dizemos que  $\Phi$  é uma **RELAÇÃO** ou **CORRESPONDÊNCIA** de um conjunto  $A$  num conjunto  $B$  se

$$x\Phi y$$

é uma setença que relaciona elementos de  $A$  com elementos de  $B$ ; rigorosamente se  $\Phi \subseteq A \times B$ . A correspondência  $\Phi$  diz-se **BIUNÍVOCA** se:

1. Todo o elemento de  $A$  está em relação com um único de  $B$ :

$$\forall x \in A \exists^1 y \in B : x\Phi y$$

2. Todo o elemento de  $B$  está relacionado com um único de  $A$ :

$$\forall y \in B \exists^1 x \in A : x\Phi y$$

Cada uma destas condições pode ser desdobrada em duas:

- 1a. Todo o elemento de  $A$  está em relação com pelo menos um elemento de  $B$ :

$$\forall x \in A \exists y \in B : x\Phi y$$

- 1b. Cada elemento de  $A$  está em relação, quando muito, com um *único* elemento de  $B$ :

$$\forall x \in A \forall y_1, y_2 \in B (x\Phi y_1 \wedge x\Phi y_2 \Rightarrow y_1 = y_2)$$

- 2a. Todo o elemento de  $B$  está relacionado com pelo menos um elemento de  $A$ :

$$\forall y \in B \exists x \in A : x\Phi y$$

- 2b. Cada elemento de  $B$  está relacionado, quando muito, com um *único* elemento de  $A$ :

$$\forall x_1, x_2 \in A \forall y \in B (x_1\Phi y \wedge x_2\Phi y \Rightarrow x_1 = x_2).$$

Note que as condições [1a] e [2a] são condições de *existência*, enquanto que as condições [1b] e [2b] são condições de *unicidade*.

**Exemplo 1.** Sejam  $A$  o conjunto de todos os seres humanos e  $B$  o conjunto de todos os livros. Seja  $\Phi$  a correspondência definida por

$$x\Phi y \Leftrightarrow x \text{ escreveu } y.$$

Então as condições [1a], [1b], [2a] e [2b] podem ser traduzidas, respectivamente, por

- 1a. Todo o ser humano escreveu pelo menos um livro.
- 1b. Cada ser humano escreveu, quando muito, um único livro.
- 2a. Todo o livro foi escrito por pelo menos um ser humano.
- 2b. Cada livro foi escrito, quando muito, por um único ser humano.

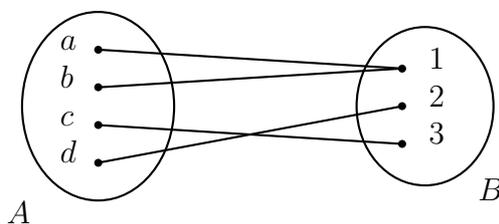
Deste modo, é fácil concluirmos que as condições [1a], [1b] e [2b] falham. Quanto a [2a], tanto quanto se saiba, é verdadeira no mundo real. Portanto  $\Phi$  não é uma correspondência biunívoca.

**Exemplo 2.** Sejam  $A$  o conjunto de todos os seres humanos e  $\mathbb{N}$  o conjunto dos números naturais. Seja  $\Phi$  a correspondência definida por

$$x\Phi y \Leftrightarrow x \text{ tem } y \text{ anos.}$$

É claro que todo o ser vivo tem um número de anos bem determinado. Portanto verificam-se as condições [1a] e [1b]. Por outro lado, não é conhecida a existência de alguém com, por exemplo, 500 anos. Logo falha [2a]. Também podem existir pessoas distintas com o mesmo número de anos, donde falha [2b]. Portanto  $\Phi$  não é uma correspondência biunívoca.

**Exemplo 3.** Sejam  $A = \{a, b, c, d\}$  e  $B = \{1, 2, 3\}$ . Seja  $\Phi$  a correspondência de  $A$  em  $B$  definida pelo diagrama



Quer dizer que

$$\Phi = \{(a, 1), (b, 1), (c, 3), (d, 2)\}.$$

Temos que em  $\Phi$ , para cada  $x \in A$  ocorre um único par ordenado da forma  $(x, -)$ . Portanto verificam-se as condições [1a] e [1b]. Por outro lado, para todo  $y \in B$ , ocorre pelo menos um par ordenado da forma  $(-, y)$  em  $\Phi$ . Logo verifica-se [2a]. Mas, como temos,  $(a, 1) \in \Phi$  e  $(b, 1) \in \Phi$ , falha [2b]. Portanto  $\Phi$  não é uma correspondência biunívoca.

**Exemplo 4.** Seja  $\mathbb{Z}$  o conjunto dos números inteiros e fixemos um elemento  $n \in \mathbb{Z}$ . Seja  $\Phi$  a correspondência de  $\mathbb{Z}$  em  $\mathbb{Z}$  definida por

$$x\Phi y \Leftrightarrow y = x + n.$$

Ora, dado  $x \in \mathbb{Z}$  existe um elemento em  $\mathbb{Z}$  que está em relação com  $x$  e é único, é o elemento  $x + n$ . Logo verificam-se as condições [1a] e [1b]. Por outro lado, dado  $y \in \mathbb{Z}$  temos que  $y = (y - n) + n$ , donde  $(y - n)\Phi y$ . Como  $y - n \in \mathbb{Z}$ , verifica-se [2a]. Suponhamos, agora, que  $x_1\Phi y$  e  $x_2\Phi y$ . Então  $y = x_1 + n$  e  $y = x_2 + n$ , donde  $x_1 + n = x_2 + n$  e, portanto,  $x_1 = x_2$ . Logo, também, verifica-se [2b]. Segue-se que  $\Phi$  é uma correspondência biunívoca de  $\mathbb{Z}$  em  $\mathbb{Z}$ .

**Exemplo 5.** Fixo um elemento  $n \in \mathbb{Z}$ , podemos também definir a correspondência  $\Psi$  de  $\mathbb{N}$  em  $\mathbb{Z}$  definida por

$$x\Psi y \Leftrightarrow y = x + n.$$

Tal como no exemplo 4, esta correspondência satisfaz as condições [1a], [1b], [2b]. No entanto, já não satisfaz [2a], pois existem  $y \in \mathbb{Z}$  tais que  $y - n \notin \mathbb{N}$ , pelo que não é uma correspondência biunívoca.

## Função

Uma função é um caso particular de uma correspondência. Dizemos que  $\Phi$  é uma **FUNÇÃO de A em B** se for uma correspondência de  $A$  em  $B$  tal que todo o elemento de  $A$  está em correspondência com um único de  $B$ . Quer dizer que uma função de  $A$  em  $B$  é exactamente uma correspondência de  $A$  em  $B$  que verifica as condições [1a] e [1b]. É usual escrever-se  $\Phi : A \longrightarrow B$  para denotar uma função de  $A$  em  $B$ . O conjunto  $A$  é designado pelo **DOMÍNIO** ou **CONJUNTO PARTIDA** da função  $\Phi$ , enquanto que  $B$  pelo **CONTRADOMÍNIO** ou **CONJUNTO CHEGADA**. Além disso, se  $x \in A$  então  $x$  está em correspondência com um *único*  $y \in B$  e dizemos (por não haver ambiguidade) que  $y$  é a **IMAGEM** de  $x$  por meio de  $\Phi$ , escrevendo-se,

$$y = \Phi(x).$$

Assim, nesta nomenclatura, temos que  $\Phi$  é uma função de  $A$  em  $B$  se são satisfeitas as condições:

**1a.** todo o elemento de  $A$  tem imagem em  $B$ :

simbolicamente:  $\boxed{\forall x \in A \Phi(x) \in B}$  ;

**1b.** o mesmo objecto de  $A$  não pode ter duas imagens distintas em  $B$ , ou seja não há ambiguidade nas imagens que atribuímos aos elementos de  $A$ :

simbolicamente:  $\boxed{\forall x \in A \forall y_1, y_2 \in B (\Phi(x) = y_1 \wedge \Phi(x) = y_2) \implies y_1 = y_2}$  .

Também é corrente escrever-se

$$x \xrightarrow{\Phi} y \quad \text{com o mesmo significado que} \quad y = \Phi(x)$$

ou mais simplesmente, quando não haja confusão em relação a que função nos estamos a referir,  $x \longmapsto y$ .

Note-se que na notação de conjuntos, se  $\Phi$  é uma função de  $A$  em  $B$  então é um subconjunto do produto cartesiano  $A \times B$ , no qual cada  $x \in A$  aparece como 1º termo em um, e somente um, par ordenado de  $A \times B$  que é o par  $(x, \Phi(x))$ , isto é

$$\Phi = \{(x, \Phi(x)) : x \in A\} \subseteq A \times B.$$

**Exemplo 6.** A correspondência do exemplo 2, é uma função do conjunto de todos os seres humanos vivos no conjunto  $\mathbb{N}$ , uma vez que são verificadas as condições [1a] e [1b].

**Exemplo 7.** Consideremos a correspondência do exemplo 3 que, como verifica as condições [1a] e [1b], é uma função de  $A$  em  $B$ . Então podemos escrever  $\Phi : A \longrightarrow B$  e temos

$$\Phi(a) = 1, \Phi(b) = 1, \Phi(c) = 3, \Phi(d) = 2.$$

Alternativamente, podemos escrever

$$\begin{aligned}\Phi &: A \longrightarrow B \\ a &\longmapsto 1 \\ b &\longmapsto 1 \\ c &\longmapsto 3 \\ d &\longmapsto 2.\end{aligned}$$

**Exemplo 8.** As correspondências dos exemplos 4 e 5 são funções pois ambas satisfazem as condições [1a] e [1b]. Dado um elemento arbitrário  $x \in \mathbb{Z}$ , a sua imagem por meio de  $\Phi$  é  $x + n$ . Assim, podemos escrever

$$\begin{aligned}\Phi &: \mathbb{Z} \longrightarrow \mathbb{Z} \\ x &\longmapsto x + n,\end{aligned}$$

ou, também,  $\Phi = \{(x, x + n) : x \in \mathbb{Z}\} \subseteq \mathbb{Z} \times \mathbb{Z}$ .

Do mesmo modo podemos escrever

$$\begin{aligned}\Psi &: \mathbb{N} \longrightarrow \mathbb{Z} \\ x &\longmapsto x + n\end{aligned} \quad \text{ou} \quad \Psi = \{(x, x + n) : x \in \mathbb{N}\} \subseteq \mathbb{N} \times \mathbb{Z}.$$

## Igualdade de funções

Dizemos que duas funções são **IGUAIS** se tiverem igual domínio, igual contradomínio e coincidirem em todos os elementos do domínio. Assim, dadas as funções  $\Phi : A \longrightarrow B$  e  $\Psi : C \longrightarrow D$  diremos que são iguais, e escreveremos  $\Phi = \Psi$ , se

- (i)  $A = C$ ,
- (ii)  $B = D$ ,
- (iii)  $\Phi(x) = \Psi(x)$  para todo o elemento  $x$  do domínio.

**Exemplo 9.** Consideremos as funções

$$\Phi : \{1, 2, 3\} \longrightarrow \{1, 2, 3, 4\} \quad ; \quad \Psi : \{1, 2, 3\} \longrightarrow \{1, 2, 3, 4\}$$

definidas por

$$\Phi(x) = x + 1 \quad (x \in \{1, 2, 3\}) \quad ; \quad \Psi(1) = 2, \Psi(2) = 3, \Psi(3) = 4.$$

Estas funções têm igual domínio, o conjunto  $\{1, 2, 3\}$ , igual contradomínio, o conjunto  $\{1, 2, 3, 4\}$ , e coincidem em todos os elementos do domínio. Logo são iguais e podemos escrever  $\Phi = \Psi$ .

**Exemplo 10.** Consideremos as funções  $\Phi, \Psi$  definidas por

$$\begin{aligned}\Phi(x) &= x^2 && \text{para } 0 \leq x \leq 1; \\ \Psi(x) &= x^2 && \text{para } -1 \leq x \leq 0.\end{aligned}$$

Embora as regras de correspondência sejam as mesmas as funções são distintas, pois têm domínios distintos.

**Exemplo 11.** Consideremos a função  $\Phi$  do exemplo 7. Esta função não é igual à função  $\Psi : \{a, b, c, d\} \longrightarrow \{1, 2, 3, 4\}$  definida por

$$\Psi(a) = 1, \Psi(b) = 1, \Psi(c) = 3, \Psi(d) = 2,$$

uma vez que  $B \neq \{1, 2, 3, 4\}$  – as funções têm contradomínios distintos.

## Função injectiva. Função sobrejectiva. Função bijectiva.

Na definição de função não exigimos que elementos distintos do domínio tivessem imagens distintas. No exemplo 1, temos que  $\Phi(x_1) = \Phi(x_2)$  sempre que  $x_1$  e  $x_2$  são duas pessoas com a mesma idade. Também não exigimos que todo o elemento do contradomínio fosse imagem de algum do domínio. No mesmo exemplo, se  $y = 500$  então não existe  $x \in A$  tal que  $x$  tenha 500 anos, ou seja tal que  $\Phi(x) = y$ . No entanto, existem funções que satisfazem alguma destas condições ou mesmo ambas. Essas funções terão um nome especial.

Sejam  $A$  e  $B$  dois conjuntos e seja  $\Phi$  uma função de  $A$  em  $B$ .

- Dizemos que  $\Phi$  é uma **FUNÇÃO INJECTIVA** ou uma **INJECCÃO** se sempre que  $x_1$  e  $x_2$  são elementos distintos de  $A$ , então as respectivas imagens  $\Phi(x_1)$  e  $\Phi(x_2)$  são elementos distintos de  $B$ . Simbolicamente

$$\forall x_1, x_2 \in A (x_1 \neq x_2 \Rightarrow \Phi(x_1) \neq \Phi(x_2))$$

ou equivalentemente

$$\forall x_1, x_2 \in A (\Phi(x_1) = \Phi(x_2) \Rightarrow x_1 = x_2).$$

- Dizemos que  $\Phi$  é uma **FUNÇÃO SOBREJECTIVA** ou uma **SOBREJECCÃO** se todo o elemento de  $B$  é imagem de pelo menos um elemento de  $A$ . Simbolicamente

$$\forall y \in B \exists x \in A : \Phi(x) = y.$$

- Dizemos que  $\Phi$  é uma **FUNÇÃO BIJECTIVA** ou uma **BIJECCÃO** se for simultaneamente injectiva e sobrejectiva. Simbolicamente

$$\forall y \in B \exists^1 x \in A : \Phi(x) = y.$$

Assim temos que  $\Phi: A \rightarrow B$  é uma função:

- injectiva se  $\Phi$  for uma correspondência de  $A$  em  $B$  que verifica [1a], [1b] e [2b].
- sobrejectiva se  $\Phi$  for uma correspondência de  $A$  em  $B$  que verifica [1a], [1b] e [2a].
- bijectiva se for uma correspondência biunívoca de  $A$  em  $B$ .

**Exemplo 12.** A correspondência do exemplo 2, é uma função mas não é injectiva, pois falha a condições [2b], nem sobrejectiva, pois falha [2a].

**Exemplo 13.** A correspondência do exemplo 3, é uma função sobrejectiva do conjunto  $A$  no conjunto  $B$ , pois são verificadas as condições [1a], [1b] e [2a]. No entanto, a função do exemplo 11 não é sobrejectiva, porque falha [2a] - o elemento 4 não é imagem de algum objecto em  $A$ .

**Exemplo 14.** A correspondência  $\Phi$  do exemplo 8, é uma função bijectiva de  $\mathbb{Z}$  em  $\mathbb{Z}$ , pois é uma correspondência biunívoca:

2a sobrejectiva: dado  $y \in \mathbb{Z}$  temos

$$y = \Phi(x) \iff y = x + n \iff x = y - n \in \mathbb{Z}.$$

Portanto  $y = \Phi(y - n)$ , com  $y - n \in \mathbb{Z}$ .

2b injectiva: temos

$$\Phi(x_1) = \Phi(x_2) \iff x_1 + n = x_2 + n \xrightarrow{\text{lei do corte}} x_1 = x_2.$$

No entanto, a correspondência  $\Psi$  é somente uma função injectiva, não é sobrejectiva porque nem sempre  $y - n \in \mathbb{N}$ .

**O que é contar** (secção 1.1)

1. Quais das seguintes correspondências  $\Phi$  são biunívocas? Para as que não forem biunívocas, diga quais são as condições da definição de “correspondência biunívoca” que elas violam.
  - (a) Seja  $S$  o conjunto dos seres humanos que não são filhos únicos e considere-se  $\Phi$  a correspondência de  $S$  para si próprio definida por: dois seres humanos estão em correspondência  $\Phi$  se, e somente se, forem irmãos.
  - (b) Seja  $H$  o conjunto dos homens e seja  $M$  o conjunto das mulheres de uma sociedade monogâmica que só permite casamentos heterossexuais. Considere-se a correspondência  $\Phi$  entre  $H$  e  $M$  definida por: um homem está na relação  $\Phi$  com uma mulher se, e somente se, forem casados.
  - (c) A correspondência  $\Phi$  entre  $\mathbb{Q}^+$  e  $\mathbb{N} \times \mathbb{N}$  definida por:

$$x\Phi(m, n) \text{ se, e somente se, } x = \frac{m}{n}.$$

2. Descreva uma correspondência biunívoca entre as sequências estritamente crescentes de comprimento 5 constituídas por elementos de  $[100]$ , e as sequências de 5 números naturais não nulos cuja soma é menor ou igual a 100.
3. Mostre que o número de sequências binárias de comprimento  $n$  que contêm exactamente um bloco da forma 01 é igual ao número de soluções naturais da equação  $x_1 + x_2 + x_3 + x_4 = n - 2$ .
4. (a) Indique as partições conjugadas de:
  - $6 + 4 + 4 + 2 + 1 + 1$ ,
  - $8 + 5 + 3 + 2$ ,
  - $3 + 3 + 3 + 3 + 2 + 2 + 2$ ,
  - $5 + 4 + 4 + 4 + 1$ .
 (b) Observe nos exemplos anteriores que, se uma partição tem  $k$  parcelas, então a sua partição conjugada tem como maior parcela o número  $k$  (e vice-versa). Argumente que o número de partições numéricas de  $n$  com  $k$  parcelas é igual ao número de partições numéricas de  $n$  cuja maior parcela é  $k$ .
5. Mostre que  $X$  e  $X \times \{a\}$  têm a mesma cardinalidade.
6. Dê um exemplo de uma função injectiva que não seja sobrejectiva e de uma função sobrejectiva que não seja injectiva.

\*7 Seja  $S$  o conjunto de todas as sequências de elementos de  $[6]$ . Considere  $S_6 = \{s \in S : \text{a soma de } s \text{ é } 6\}$  e  $S_7 = \{s \in S : \text{a soma de } s \text{ é } 7\}$ . Mostre que

$$\#S_7 = 2\#S_6 - 1.$$

(Isto significa que há quase duas vezes mais maneiras de obter uma soma de 7, quando se vão rolando dados, do que obter uma soma de 6.)

- 8 A igualdade “ $\#(X \cup Y) = \#X + \#Y$ ” falha se não se exigir que os conjuntos  $X$  e  $Y$  sejam disjuntos. Aponte, na demonstração que demos desta igualdade, o passo (ou passos) onde se utiliza a hipótese de que  $X$  e  $Y$  são conjuntos disjuntos.
- 9 Se  $\Phi: A \rightarrow B$  é uma bijecção, a que é igual  $\Phi \circ \Phi^{-1}$ ? E a que é igual  $\Phi^{-1} \circ \Phi$ ?
- 10 Duas funções são iguais se, e somente se, tiverem o mesmo conjunto de partida, o mesmo conjunto de chegada e se tiverem os mesmos valores nos mesmos elementos (*critério de identidade de funções*). Dadas três funções  $\Phi: A \rightarrow B$ ,  $\Psi: B \rightarrow C$  e  $\Upsilon: C \rightarrow D$ , mostre que  $(\Upsilon \circ \Psi) \circ \Phi = \Upsilon \circ (\Psi \circ \Phi)$ .
- \*11 Seja  $A$  um conjunto de pessoas e  $B$  o conjunto dos meses do ano. Considere-se a função  $\Phi: A \rightarrow B$  em que, para todo  $a \in A$ ,  $\Phi(a)$  é o mês de aniversário de  $a$ . A que é igual  $A_{Junho}$ ? Quando é que pode garantir que há pelo menos três pessoas que fazem anos no mesmo mês?
- 12 Mostre que num conjunto (finito) com duas ou mais pessoas, há sempre duas que têm exactamente o mesmo número de amigos.  
[*Sugestão*: Utilize o teorema dos cacifos.]
- \*13 Mostre que numa sequência de  $n^2+1$  números naturais distintos, ou há uma subsequência estritamente crescente de comprimento  $n+1$ , ou há uma subsequência estritamente decrescente de comprimento  $n+1$ .  
[*Sugestão*: Dada uma sequência  $a_1, a_2, \dots, a_{n^2+1}$ , faça corresponder a cada  $k \in \{1, 2, \dots, n^2+1\}$  o par  $(c_k, l_k)$ , onde  $c_k$  é o comprimento da maior subsequência estritamente crescente que começa em  $a_k$  e  $l_k$  é o comprimento da maior subsequência estritamente decrescente que começa em  $a_k$ .]

Nota: Os exercícios com \* têm um grau de dificuldade mais elevado.

1. (a) Não. Consideremos, por exemplo 3 irmãos distintos que designamos por  $a, b, c$ .
- falha [1b]: temos  $a\Phi b$  e  $a\Phi c$ , mas  $b \neq c$ ;
  - falha [2b]: temos  $a\Phi c$  e  $b\Phi c$ , mas  $a \neq b$ .
- (b) Não, porque existem homens solteiros e mulheres solteiras. Sejam, por exemplo,  $h$  um homem solteiro e  $m$  um mulher solteira.
- falha [1a] - como  $h$  é solteiro não existe  $y \in M$  tal que  $h\Phi y$ ;
  - falha [2a] - como  $m$  é solteira não existe  $x \in M$  tal que  $x\Phi m$ .
- (c) Não:
- falha [1b] - por exemplo  $2\Phi(2, 1)$  e  $2\Phi(4, 2)$  porque  $2/1 = 2 = 4/2$ , mas  $(2, 1) \neq (4, 2)$ ;
  - falha [2a] - por exemplo  $(0, 1) \in \mathbb{N} \times \mathbb{N}$  e não existe  $x \in \mathbb{Q}^+$  tal que  $x = 0/1 = 0$ .
2. Alguns esclarecimentos prévios:

- Uma **SEQUÊNCIA** é um agrumento ordenado de elementos. Se usamos  $k$  elementos dizemos que temos uma sequência de comprimento  $k$ :

$$a_1 a_2 \dots a_k.$$

Duas sequências são **iguais** se têm igual comprimento e se os elementos na mesma posição são iguais

$$a_1 a_2 \dots a_k = b_1 b_2 \dots b_t \iff k = t \wedge a_1 = b_1, a_2 = b_2, \dots, a_k = b_k.$$

As sequências de comprimento  $k$  estão em correspondência biunívoca com os  $k$ -uplos:

$$a_1 a_2 \dots a_k \leftrightarrow (a_1, a_2, \dots, a_k).$$

Por exemplo,  $s = 1426$  é uma sequência de comprimento 4 e pode ser identificada com o 4-uplo  $(1, 4, 2, 6)$ .

- Uma **SEQUÊNCIA BINÁRIA** é uma sequência formada por "0" e "1". Por exemplo, 1001, 0111011000 são sequências binárias, a primeira de comprimento 4 e a segunda de comprimento 10. Podemos construir uma correspondência biunívoca entre:

\* o conjunto de todas as sequências binárias de comprimento  $n = Seq_n$

\* o conjunto dos subconjuntos de um conjunto com  $n = \mathcal{P}(\{1, 2, \dots, n\}) = \mathcal{P}([n])$

e isso prova que os conjuntos  $Seq_n$  e  $\mathcal{P}(\{1, 2, \dots, n\})$  têm a mesma cardinalidade - ver proposição da página 23 do manual.

No caso deste exercício pretende-se construir uma correspondência biunívoca = função bijectiva entre dois subconjuntos de  $Seq_5$ :

$$A = \{s = a_1 a_2 a_3 a_4 a_5 \mid 1 \leq a_1 < a_2 < a_3 < a_4 < a_5 \leq 100\} \subset Seq_5$$

$$B = \left\{ s = b_1 b_2 b_3 b_4 b_5 \mid b_i \geq 1, \sum_{i=1}^5 b_i \leq 100 \right\} \subset Seq_5$$

Vamos fazê-lo da maneira seguinte: seja  $f: A \rightarrow B$  definida por:

$$s = a_1 a_2 a_3 a_4 a_5 \xrightarrow{f} s' = a_1(a_2 - a_1)(a_3 - a_2)(a_4 - a_3)(a_5 - a_4).$$

isto não é um produto, é uma seq. de números

Por exemplo, temos:

$$1\ 2\ 3\ 4\ 5 \xrightarrow{f} 1\ 1\ 1\ 1\ 1 \quad - \text{ neste caso } a_1 = 1, a_2 = 2, a_3 = 3, a_4 = 4, a_5 = 5$$

$$1\ 4\ 25\ 32\ 33 \xrightarrow{f} 1\ 3\ 21\ 7\ 1 \quad - \text{ neste caso } a_1 = 1, a_2 = 4, a_3 = 25, a_4 = 32, a_5 = 33$$

$$96\ 97\ 98\ 99\ 100 \xrightarrow{f} 96\ 1\ 1\ 1\ 1 \quad - \text{ neste caso } a_1 = 96, a_2 = 97, a_3 = 98, a_4 = 99, a_5 = 100$$

Resta provar que  $f$  é uma função bijectiva.

Para provarmos que  $f$  é uma função de  $A$  em  $B$  temos de provar duas condições:

1a. todo o elemento de  $A$  tem imagem em  $B$ :

Seja  $s = a_1 a_2 a_3 a_4 a_5 \in A$ . Temos

$$a_1 + (a_2 - a_1) + (a_3 - a_2) + (a_4 - a_3) + (a_5 - a_4) = a_5 \leq 100$$

donde  $s' = a_1(a_2 - a_1)(a_3 - a_2)(a_4 - a_3) \in B$ .

1b. o mesmo objecto não pode ter duas imagens distintas, ou seja que não há ambiguidade nas imagens que atribuímos aos elementos de  $A$ :

$$\forall s, s' \in A (s = s' \implies f(s) = f(s')).$$

Vamos provar esta condição juntamente com [2b]. De facto, em [2b] temos

$$\forall s, s' \in A (f(s) = f(s') \implies s = s').$$

Assim basta provar que

$$\forall s, s' \in A (f(s) = f(s') \iff s = s').$$

1b, 2b. Dados quaisquer  $s = a_1 a_2 a_3 a_4, s' = b_1 b_2 b_3 b_4 \in A$ , tem-se

$$f(a_1 a_2 a_3 a_4 a_5) = f(b_1 b_2 b_3 b_4 b_5)$$

$$\iff a_1(a_2 - a_1)(a_3 - a_2)(a_4 - a_3)(a_5 - a_4) = b_1(b_2 - b_1)(b_3 - b_2)(b_4 - b_3)(b_5 - b_4)$$

$$\begin{array}{ccc} \iff & \left\{ \begin{array}{l} a_1 = b_1 \\ a_2 - a_1 = b_2 - b_1 \\ a_3 - a_2 = b_3 - b_2 \\ a_4 - a_3 = b_4 - b_3 \\ a_5 - a_4 = b_5 - b_4 \end{array} \right. & \iff \left\{ \begin{array}{l} a_1 = b_1 \\ a_2 = b_2 \\ a_3 = b_3 \\ a_4 = b_4 \\ a_5 = b_5 \end{array} \right. \iff s = s'. \end{array}$$

por def. de seq., elem. na mesma posição são iguais

Deste modo, provámos em simultâneo que valem as condições [1b] e [2b]. Como também já provámos [1a], então  $f$  é uma função injectiva de  $A$  em  $B$ .

2a.  $f$  é sobrejectiva: Seja  $s' = b_1 b_2 b_3 b_4 b_5 \in B$ . Então

$$1 \leq b_1 < b_1 + b_2 < b_1 + b_2 + b_3 < b_1 + b_2 + b_3 + b_4 < \sum_{i=1}^5 b_i \leq 100,$$

donde

$$s = b_1(b_1 + b_2)(b_1 + b_2 + b_3)(b_1 + b_2 + b_3 + b_4)(b_1 + b_2 + b_3 + b_4 + b_5) \in A.$$

Além disso,  $f(s) = b_1 b_2 b_3 b_4 b_5 = s'$ , o que prova que  $f$  é sobrejectiva.

Portanto  $f$  é uma correspondência biunívoca entre  $A$  e  $B$ , como se pretendia provar.

[Nota: Pode usar os exemplos indicados para entender melhor os argumentos apresentados para o caso geral.]

3. Uma sequência binária  $s$  de comprimento  $n$  que contém exactamente um bloco da forma 01 consiste num bloco de uns (de comprimento  $c_1$ , digamos), seguido de um bloco de zeros (de comprimento  $c_2$ ), seguido do bloco 01, seguido de um bloco de uns (de comprimento  $c_3$ ) e, finalmente, seguido de um bloco de zeros (de comprimento  $c_4$ ):

$$\underbrace{1 \dots 1}_{c_1} \underbrace{0 \dots 0}_{c_2} \underbrace{01}_{c_3} \underbrace{1 \dots 1}_{c_3} \underbrace{0 \dots 0}_{c_4}$$

Note que os valores  $c_1, c_2, c_3$  e  $c_4$  podem ser zero, i.e., os blocos podem não existir. Por exemplo, para  $n = 10$  temos os seguintes exemplos

$$\begin{aligned} \underline{11} \underline{01} \underline{111100} & \text{ com } c_1 = 2, c_2 = 0, c_3 = 4, c_4 = 2 \\ \underline{0} \underline{01} \underline{1111111} & \text{ com } c_1 = 0, c_2 = 1, c_3 = 7, c_4 = 0 \\ \underline{11100000} \underline{01} & \text{ com } c_1 = 3, c_2 = 5, c_3 = 0, c_4 = 0 \end{aligned}$$

mas

$$\underline{1111111110} \quad , \quad \underline{1000000000} \quad , \quad \underline{1100} \underline{01} \underline{11} \underline{01}$$

não são sequências nas condições pedidas. Consideremos então o conjunto

$$A = \{s \in Seq_n : s \text{ tem exactamente um bloco da forma } 01\}.$$

Atendendo às considerações acima, temos

$$s \in A \iff s = \underbrace{1 \dots 1}_{c_1} \underbrace{0 \dots 0}_{c_2} \underline{01} \underbrace{1 \dots 1}_{c_3} \underbrace{0 \dots 0}_{c_4} \text{ com } c_1 + c_2 + c_3 + c_4 = n - 2$$

$$\iff s = s_1 s_2 0 1 s_3 s_4 \text{ onde } \begin{cases} s_1 = \text{tem } c_1 \text{ uns} \\ s_2 = \text{tem } c_2 \text{ zeros} \\ s_3 = \text{tem } c_3 \text{ uns} \\ s_4 = \text{tem } c_4 \text{ zeros} \end{cases} \text{ e } c_1 + c_2 + c_3 + c_4 = n - 2.$$

Por outro lado, uma solução natural da equação  $x_1 + x_2 + x_3 + x_4 = n - 2$  é um 4-uplo  $(\alpha_1, \alpha_2, \alpha_3, \alpha_4) \in \mathbb{N}^4$  tal que  $\alpha_1 + \alpha_2 + \alpha_3 + \alpha_4 = n - 2$ . Assim, o conjunto  $B$  a tomar é

$$B = \{(\alpha_1, \alpha_2, \alpha_3, \alpha_4) \in \mathbb{N}^4 : \alpha_1 + \alpha_2 + \alpha_3 + \alpha_4 = n - 2\}.$$

Agora consideremos a correspondência

$$s = s_1 s_2 0 1 s_3 s_4 \xrightarrow{f} (c_1, c_2, c_3, c_4) \text{ onde } \begin{cases} s_1 = \text{tem } c_1 \text{ uns} \\ s_2 = \text{tem } c_2 \text{ zeros} \\ s_3 = \text{tem } c_3 \text{ uns} \\ s_4 = \text{tem } c_4 \text{ zeros} \end{cases} .$$

Temos de provar que  $f$  é uma função bijetiva.

1a. Seja  $s = s_1 s_2 0 1 s_3 s_4 \in A$  com os  $s_i$  como indicado acima. Logo

$$c_i = \text{comprimento de } s_i, \quad i = 1, 2, 3, 4$$

e, portanto,  $n = c_1 + c_2 + 2 + c_3 + c_4$ . Segue-se que  $c_1 + c_2 + c_3 + c_4 = n - 2$ , e isso prova que  $f(s) = (c_1, c_2, c_3, c_4) \in B$ .

1b, 2b. Sejam

$$s = s_1 s_2 0 1 s_3 s_4 \in A \text{ com } \begin{cases} s_1 = \text{tem } c_1 \text{ uns} \\ s_2 = \text{tem } c_2 \text{ zeros} \\ s_3 = \text{tem } c_3 \text{ uns} \\ s_4 = \text{tem } c_4 \text{ zeros} \end{cases}$$

$$t = t_1 t_2 0 1 t_3 t_4 \in A \text{ com } \begin{cases} t_1 = \text{tem } d_1 \text{ uns} \\ t_2 = \text{tem } d_2 \text{ zeros} \\ t_3 = \text{tem } d_3 \text{ uns} \\ t_4 = \text{tem } d_4 \text{ zeros} \end{cases}$$

Temos

$$\begin{aligned} f(s) = f(t) &\Leftrightarrow (c_1, c_2, c_3, c_4) = (d_1, d_2, d_3, d_4) \Leftrightarrow c_1 = d_1, c_2 = d_2, c_3 = d_3, c_4 = d_4 \\ &\Leftrightarrow s_1 = t_1, s_2 = t_2, s_3 = t_3, s_4 = t_4 \Leftrightarrow s = t. \end{aligned}$$

2a. Seja  $(\alpha_1, \alpha_2, \alpha_3, \alpha_4) \in B$ . Então  $\alpha_i \in \mathbb{N}$ ,  $i = 1, 2, 3, 4$  e  $\alpha_1 + \alpha_2 + \alpha_3 + \alpha_4 = n - 2$ . Agora seja

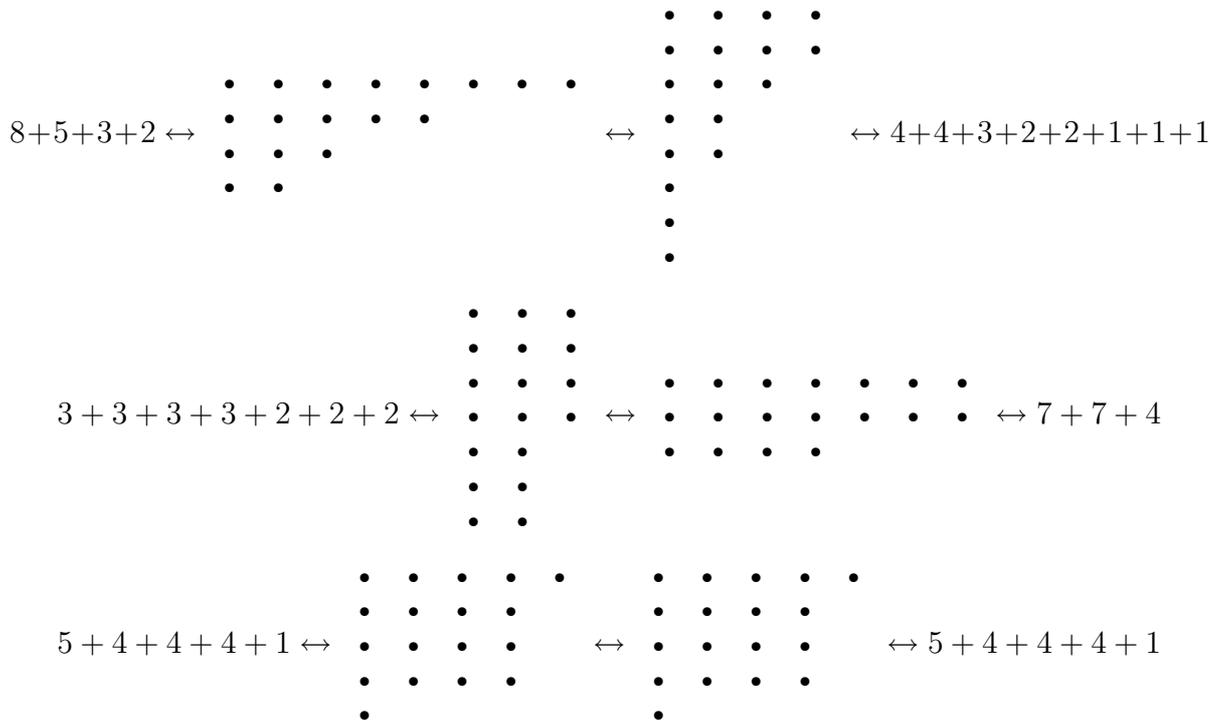
$$s_1 = \underbrace{1 \dots 1}_{\alpha_1}, \quad s_2 = \underbrace{0 \dots 0}_{\alpha_2}, \quad s_3 = \underbrace{1 \dots 1}_{\alpha_3}, \quad s_4 = \underbrace{0 \dots 0}_{\alpha_4}.$$

Consideremos  $s = s_1 s_2 0 1 s_3 s_4$ . Por construção  $s \in A$  e temos  $f(s) = (\alpha_1, \alpha_2, \alpha_3, \alpha_4)$ .

Portanto  $f$  é uma correspondência biunívoca entre os conjuntos  $A$  e  $B$ . Isso prova que  $\#A = \#B$ .

4. (a) Fazemos os diagramas de Ferrers da cada partição. Os diagramas das partições conjugadas obtêm-se trocando as linhas por colunas. A partição correspondente ao diagrama obtido é a partição conjugada da inicial. Temos então

$$\begin{array}{ccccccc} \bullet & \bullet & \bullet & \bullet & \bullet & \bullet & & \bullet & \bullet & \bullet & \bullet & \bullet & \bullet \\ \bullet & \bullet & \bullet & \bullet & & & & \bullet & \bullet & \bullet & \bullet & & \\ \bullet & \bullet & \bullet & \bullet & & & & \bullet & \bullet & \bullet & & & \\ \bullet & \bullet & & & & & & \bullet & \bullet & \bullet & & & \\ \bullet & & & & & & & \bullet & & & & & \\ \bullet & & & & & & & \bullet & & & & & \end{array} \quad \leftrightarrow \quad \begin{array}{ccccccc} \bullet & \bullet & \bullet & \bullet & \bullet & \bullet & & \bullet & \bullet & \bullet & \bullet & \bullet & \bullet \\ \bullet & \bullet & \bullet & \bullet & & & & \bullet & \bullet & \bullet & \bullet & & \\ \bullet & \bullet & \bullet & \bullet & & & & \bullet & \bullet & \bullet & & & \\ \bullet & \bullet & & & & & & \bullet & \bullet & \bullet & & & \\ \bullet & & & & & & & \bullet & & & & & \\ \bullet & & & & & & & \bullet & & & & & \end{array} \quad \leftrightarrow \quad 6+4+3+3+1+1$$



A última partição coincide com a sua conjugada e, portanto, diz-se *auto-conjugada*.

5. A função que a cada elemento  $x \in X$  faz corresponder o par ordenado  $(x, a)$  é uma correspondência biunívoca.
6. Por exemplo, a função  $f: \{1, 2\} \rightarrow \{1, 2, 3\}$  tal que  $f(1) = 1, f(2) = 2$  é injectiva, mas não é sobrejectiva. A função  $f: \{1, 2, 3\} \rightarrow \{1, 2\}$  tal que  $f(1) = 1, f(2) = 1, f(3) = 2$  é sobrejectiva, mas não é injectiva.
7. Por definição

$$s = a_1 a_2 \dots a_k \in S_7 \iff a_1 + a_2 + \dots + a_k = 7.$$

Por exemplo:

$$s_1 = 115, s_2 = 151, s_3 = 16, s_4 = 13111 \in S_7.$$

Podem acontecer, 2 casos possíveis ou  $a_k = 1$  ou  $a_k > 1$ :

- $a_k = 1$ . Então a sequência tem a forma

$$s = a_1 a_2 \dots a_{k-1} a_k = a_1 a_2 \dots a_{k-1} 1 \text{ e temos } a_1 + a_2 + \dots + a_{k-1} + 1 = 7$$

e, portanto,

$$s' = a_1 a_2 \dots a_{k-1} \in S_6 \text{ e } \boxed{s = s'1 = \text{sequência de } S_6 \text{ seguida de } 1}.$$

- $a_k > 1$ . Então  $a_k = (a_k - 1) + 1$  e a sequência tem a forma

$$s = a_1 a_2 \dots a_k \text{ com } \boxed{s' = a_1 a_2 \dots (a_k - 1) \in S_6}.$$

Portanto, toda a sequência de  $S_7$  pode obter-se de uma das seguintes duas maneiras (exclusivas): ou uma sequência de  $S_6$  seguida do termo 1, ou adicionando uma unidade ao último termo de uma sequência de  $S_6$ . Note que este último caso não se pode obter

quando a sequência consiste apenas do número 6, uma vez que 7 não é uma entrada permitida. Logo

$$\#S_7 = \#S_6 + (\#S_6 - 1) = 2\#S_6 - 1.$$

(Isto significa que há quase duas vezes mais maneiras de obter uma soma de 7, quando se vão rolando dados, do que obter uma soma de 6.)

8. A função  $\Phi$ , definida na demonstração, não será bijetiva se  $X \cap Y \neq \emptyset$ . Seja, pois  $a \in X \cap Y$ . Sejam  $\Phi_1: [n] \rightarrow X$  e  $\Phi_2: [m] \rightarrow Y$  duas bijecções, como na demonstração. Então, em particular,  $\Phi_1$  e  $\Phi_2$  são funções sobrejectivas. Logo

$$\exists i \in [n]: a = \Phi_1(i) \quad , \quad \exists j \in [m]: a = \Phi_2(j).$$

Portanto, na definição de  $\Phi: [n+m] \rightarrow X \cup Y$  vamos ter

$$\Phi(i) = \Phi_1(i) = a \quad , \quad \Phi(n+j) = \Phi_2(n+j-n) = \Phi_2(j) = a$$

com

$$i \leq n \quad , \quad n+j > n.$$

Deste modo, temos

$$\Phi(i) = \Phi(n+j) \quad \text{e} \quad i \neq n+j,$$

ou seja  $\Phi$  não é injectiva.

9.  $\Phi \circ \Phi^{-1} = \text{id}_B$  e  $\Phi^{-1} \circ \Phi = \text{id}_A$ .
10. Aplicar o critério e identidade de funções referido no enunciado.
11. Neste exercício vamos aplicar a proposição da página 26:

Sejam  $A$  e  $B$  dois conjuntos finitos. Seja  $\Phi: A \rightarrow B$  uma função. Dado  $b \in B$  temos

$$A_b = \{a \in A: \Phi(a) = b\}.$$

Se  $\#A > r \cdot \#B$  então existe  $b \in B$  tal que  $\#A_b > r$ .

Consideremos os conjuntos

$$A = \{a: a \text{ é pessoa}\} \quad , \quad B = \{b: b \text{ é mês do ano}\} = \{\text{Janeiro, Fevereiro, ..., Dezembro}\}.$$

Consideremos a correspondência

$$\begin{aligned} \Phi &: A \longrightarrow B \\ a &\longmapsto \Phi(a) = \text{mês de aniv. de } a, \end{aligned}$$

Por outro lado, temos

$$A_{\text{Junho}} = \{a \in A: a \text{ faz anos em Junho}\}.$$

Suponhamos que  $\#A \geq 25$ . Sabemos que  $\#B = 12$ . Então

$$\#A = 25 > 24 = 2 \cdot 12 = 2 \cdot \#B.$$

Então, pelo resultado acima, existe um mês  $b \in B$  tal que

$$\#A_b > 2.$$

Portanto, podemos garantir que há pelo menos três pessoas a fazer anos no mesmo mês desde que  $A$  tenha pelo menos 25 pessoas.

12. Neste exercício vamos aplicar o Princípio dos Cacifos (ver página 26):

Sejam  $A$  e  $B$  dois conjuntos finitos tais que  $\#A > \#B$ . Então **não existe** uma função injectiva  $\Phi: A \rightarrow B$ .

Seja  $A$  um conjunto finito de pessoas e suponhamos que  $\#A \geq 2$ . Para cada  $a \in A$ , seja  $A(a) = \{b \in A \mid b \neq a, b \text{ é amigo de } a\} \subseteq A \setminus \{a\}$ . Note que  $\#A(a)$  é o número de amigos da pessoa  $a$ . Temos 3 casos a considerar:

1º caso: Todas as pessoas de  $A$  têm amigos, isto é,  $\forall a \in A, 1 \leq \#A(a) \leq n - 1$ . Neste caso, consideremos a correspondência

$$\begin{aligned} \Phi : A &\longrightarrow \{1, 2, \dots, n - 1\} = [n - 1] \\ a &\longmapsto \#A(a) \end{aligned} .$$

Como  $\#A = n > n - 1 = \#[n - 1]$ ,  $\Phi$  não é injectiva - pelo *Teorema dos Cacifos*. Portanto, existem pessoas  $a \neq a'$  tais que  $\Phi(a) = \Phi(a')$ , ou seja existem duas pessoas com o mesmo número de amigos.

2º caso: Apenas uma pessoa de  $A$  não tem amigos, isto é,  $\exists! a \in A: \#A(a) = 0$ . Logo  $A' = A \setminus \{a\}$  tem  $n - 1$  pessoas e todas as pessoas de  $A'$  têm amigos, isto é,  $\forall a' \in A', 1 \leq \#A(a') \leq n - 2$ . Neste caso, consideremos a correspondência

$$\begin{aligned} \Phi : A' &\longrightarrow \{1, 2, \dots, n - 2\} = [n - 2] \\ a' &\longmapsto \#A(a') \end{aligned} .$$

Pelo *Teorema dos Cacifos*,  $\Phi$  não é injectiva, logo existem duas pessoas com o mesmo número de amigos.

3º caso: Existem, pelo menos, duas pessoas sem amigos. Sejam elas  $a$  e  $b$ . Logo  $\#A(a) = 0 = \#A(b)$  e, neste caso, o resultado também está provado.

Note-se que estes casos são todos os possíveis e, como em cada um deles, provámos que existem duas pessoas com o mesmo número de amigos, então o resultado está provado.

13. Começemos por ilustrar este resultado com três exemplos para  $n = 2$  (logo  $n^2 + 1 = 5$  e  $n + 1 = 3$ ):

- Para a sequência  $s_1 = 1\ 5\ 2\ 3\ 4$  temos:
  - $s'_1 = 1\ 2\ 3\ 4$  é a maior subsequência estritamente crescente de  $s_1$  e tem comprimento 4 - logo também há subsequências estritamente crescentes de comprimento 3.
  - Não há subsequências estritamente decrescentes de  $s_1$  com comprimento 3.
- Para a sequência  $s_2 = 5\ 2\ 3\ 1\ 4$  temos:
  - $s'_2 = 2\ 3\ 4$  é a maior subsequência estritamente crescente de  $s_2$  e tem comprimento 3.
  - $s''_2 = 5\ 2\ 1$  e  $s'''_2 = 5\ 3\ 1$  são subsequências estritamente decrescentes de  $s_2$  com comprimento 3 (e este é máximo).
- Para a sequência  $s_3 = 5\ 1\ 4\ 3\ 2$  temos:
  - Não há subsequências estritamente crescentes de  $s_3$  com comprimento 3.

- $s'_3 = 5432$  é a maior subsequência estritamente decrescente de  $s_3$  e tem comprimento 4 - logo também há subsequências estritamente decrescentes de comprimento 3.

Neste exercício voltamos a aplicar o Teorema dos Cacifos.

Seja  $s = a_1 a_2 \cdots a_{n^2+1}$  uma sequência de comprimento  $n^2 + 1$ . Para qualquer  $k \in \{1, 2, \dots, n^2 + 1\}$ , sejam

$c_k =$  comprimento da **maior** subsequência **estritamente crescente**  
que começa em  $a_k$   
 $\ell_k =$  comprimento da **maior** subsequência **estritamente decrescente**  
que começa em  $a_k$

Suponhamos, com vista a um absurdo, que  $c_k < n + 1$  e  $\ell_k < n + 1$  para qualquer  $k \in \{1, 2, \dots, n^2 + 1\}$ . Então, os pares  $(c_k, \ell_k)$  estão todos no conjunto  $[n] \times [n] = \{(i, j) : 1 \leq i, j \leq n\}$ ; dito de outro modo,

$$\{(c_k, \ell_k) : 1 \leq k \leq n^2 + 1\} \subseteq [n] \times [n].$$

Sendo assim, temos

$$\#\{(c_k, \ell_k) : 1 \leq k \leq n^2 + 1\} \leq \#[n] \times [n] = \#[n] \cdot \#[n] = n^2.$$

Consideremos a aplicação

$$\begin{array}{ccc} \Phi : [n^2 + 1] & \longrightarrow & \{(c_k, \ell_k) : 1 \leq k \leq n^2 + 1\} \\ k & \longmapsto & (c_k, \ell_k) \end{array}.$$

Pelo Teorema dos Cacifos, esta aplicação **não é injectiva** e, portanto,

$$\text{existem } k, k' \in [n^2 + 1] \text{ tais que } k \neq k' \text{ e } \Phi(k) = \Phi(k').$$

Quer dizer que,

$$(c_k, \ell_k) = \Phi(k) = \Phi(k') = (c_{k'}, \ell_{k'}) \text{ com } k \neq k'$$

ou seja,  $c_k = c_{k'}$  e  $\ell_k = \ell_{k'}$  e  $k \neq k'$ . Ora

$$k \neq k' \iff k < k' \text{ ou } k' < k.$$

Vamos supor que  $k < k'$  (se for  $k' < k$ , argumentamos da mesma forma). Então na sequência dada

$$s = a_1 a_2 \cdots a_{n^2+1}$$

se for  $a_k < a_{k'}$ , vem  $c_{k'} \geq c_k + 1$ , o que não pode acontecer (porque  $c_k = c_{k'}$ ). Por conseguinte, terá de ser  $a_{k'} < a_k$  (porque  $k \neq k'$  e as sequências são de números distintos). Mas neste caso, temos  $\ell_{k'} \geq \ell_k + 1$ , o que também não pode acontecer (porque  $\ell_k = \ell_{k'}$ ). Chegamos a um absurdo, logo  $s = a_1 a_2 \cdots a_{n^2+1}$  tem a propriedade pretendida, isto é: ou  $c_k = n + 1$  (e, portanto,  $s$  tem uma sequência estritamente crescente com comprimento  $n + 1$  que começa em  $a_k$ ), ou  $\ell_k = n + 1$  (e, portanto,  $s$  tem uma sequência estritamente decrescente com comprimento  $n + 1$  que começa em  $a_k$ ).