

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 Φ abreviar “escreveu”, Φ define uma relação ou uma correspondência de A em B .

Em geral, dados dois conjuntos A e B , dizemos que Φ 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 Φ 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 Φ 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.

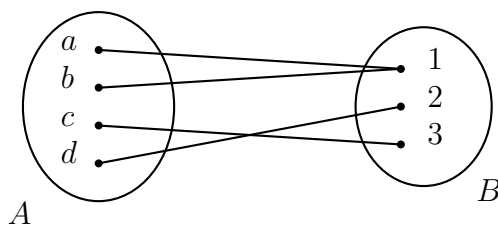
Deste modo, é fácil concluirmos que as condições [1a], [1b] e [2b] falham. Quanto a [2a], tanto quanto se saiba, é verdadeira no mundo real. Portanto Φ não é uma correspondência biunívoca.

Exemplo 2. Sejam A o conjunto de todos os seres humanos e \mathbb{N} o conjunto dos números naturais. Seja Φ 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 Φ não é uma correspondência biunívoca.

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



Quer dizer que

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

Temos que em Φ , 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 Φ . Logo verifica-se [2a]. Mas, como temos, $(a, 1) \in \Phi$ e $(b, 1) \in \Phi$, falha [2b]. Portanto Φ não é uma correspondência biunívoca.

Exemplo 4. Seja \mathbb{Z} o conjunto dos números inteiros e fixemos um elemento $n \in \mathbb{Z}$. Seja Φ 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 Φ é uma correspondência biunívoca de \mathbb{Z} em \mathbb{Z} .

Exemplo 5. Fixo um elemento $n \in \mathbb{Z}$, podemos também definir a correspondência Ψ 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 Φ 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 Φ , 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 Φ , escrevendo-se,

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

Assim, nesta nomenclatura, temos que Φ 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 Φ 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 Φ 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 Φ, Ψ 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 Φ 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 Φ uma função de A em B .

- Dizemos que Φ 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 Φ 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 Φ 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 Φ for uma correspondência de A em B que verifica [1a], [1b] e [2b].
- sobrejectiva se Φ 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 Φ 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 Ψ 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 Φ 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 Φ a correspondência de S para si próprio definida por: dois seres humanos estão em correspondência Φ 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 Φ entre H e M definida por: um homem está na relação Φ com uma mulher se, e somente se, forem casados.
 - (c) A correspondência Φ 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

$$\begin{aligned} f(a_1 a_2 a_3 a_4 a_5) &= f(b_1 b_2 b_3 b_4 b_5) \\ \iff a_1 (a_2 - a_1) (a_3 - a_2) (a_4 - a_3) (a_5 - a_4) &= b_1 (b_2 - b_1) (b_3 - b_2) (b_4 - b_3) (b_5 - b_4) \end{aligned}$$

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

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

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

mas

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

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

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

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

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 bijectiva.

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

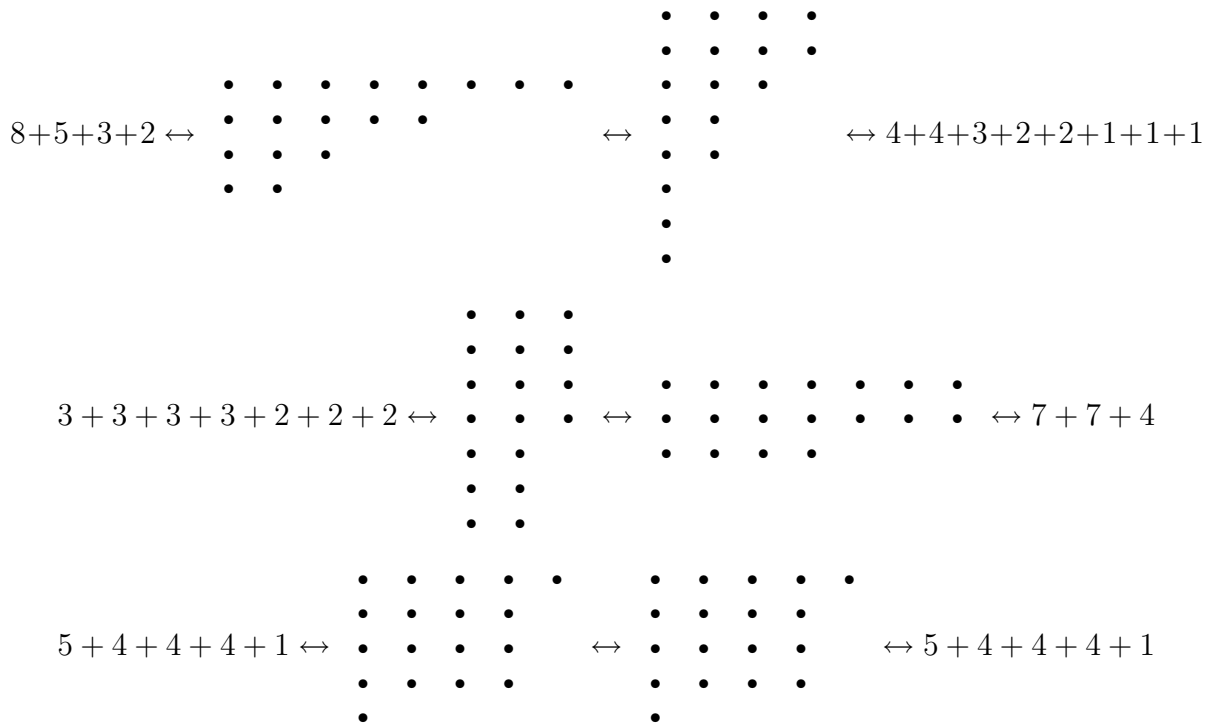
$$s_1 = \underbrace{1 \dots 1}_{\alpha_1}, \quad s_2 = \underbrace{0 \dots 0}_{\alpha_2}, \quad s_3 = \underbrace{1 \dots 1}_{\alpha_3}, \quad s_4 = \underbrace{0 \dots 0}_{\alpha_4}.$$

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

$$6+4+4+2+1+1 \leftrightarrow \begin{array}{cccccc} \bullet & \bullet & \bullet & \bullet & \bullet & \bullet \\ \bullet & \bullet & \bullet & \bullet & & \\ \bullet & \bullet & \bullet & \bullet & & \\ \bullet & \bullet & & & & \\ \bullet & & & & & \\ \bullet & & & & & \end{array} \leftrightarrow \begin{array}{cccccc} \bullet & \bullet & \bullet & \bullet & \bullet & \bullet \\ \bullet & \bullet & \bullet & \bullet & & \\ \bullet & \bullet & \bullet & & & \\ \bullet & \bullet & \bullet & & & \\ \bullet & & & & & \\ \bullet & & & & & \end{array} \leftrightarrow 6+4+3+3+1+1$$



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 Φ , 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, Φ_1 e Φ_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 Φ não é injectiva.

9. $\Phi \circ \Phi^{-1} = \text{id}_B$ e $\Phi^{-1} \circ \Phi = \text{id}_A$.
10. Aplicar o critério de 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

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

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 $\#A = n > n - 1 = \#[n - 1]$, Φ 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*, Φ 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, ℓ_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).