

# O teorema de Dilworth

---

Antes de enunciar o teorema, algumas definições.

## 1. Relações de ordem

### 1.1. Definições

Uma *relação de ordem* em  $A$  é uma relação  $\preceq$  com as seguintes propriedades:

- Reflexiva: para todo  $a \in A$ ,  $a \preceq a$ .
- Anti-simétrica: para todos  $a, b \in A$ ,  $a \preceq b$  e  $b \preceq a \implies a = b$ .
- Transitiva: para todos  $a, b, c \in A$ ,  $a \preceq b$  e  $b \preceq c \implies a \preceq c$ .

Se para todos  $a, b \in A$  ocorre  $a \preceq b$  ou  $b \preceq a$ , então dizemos que  $\preceq$  é uma *ordem total*. Caso contrário,  $\preceq$  é uma *ordem parcial*.

### 1.2. Exemplos

- A relação de divisibilidade  $|$  em inteiros positivos.
- A relação de inclusão  $\subset$  em conjuntos.
- As ordens  $\leq$  e  $\geq$  usuais.

### 1.3. Cadeias e anticadeias

Dada uma ordem  $\preceq$  em  $A$ , uma *cadeia* é uma seqüência  $(a_1, a_2, \dots, a_n)$  de elementos de  $A$  tais que  $a_1 \preceq a_2 \preceq \dots \preceq a_n$ . Uma cadeia pode ter um único elemento.

Além disso, uma *anticadeia* é um subconjunto  $B$  de  $A$  tal que se  $b \neq c \in B$  então  $b$  e  $c$  são incomparáveis, ou seja, não ocorre  $b \preceq c$  e não ocorre  $c \preceq b$ . Em outras palavras,  $b \not\preceq c$  e  $c \not\preceq b$ .

## 2. Agora sim, o teorema

**Teorema de Dilworth.** *Seja  $A$  um conjunto com a ordem parcial  $\preceq$ . Então o número mínimo de cadeias que cobrem  $A$  é igual à maior cardinalidade de uma anticadeia de  $A$ .*

### Demonstração

Primeiro, seja  $B$  uma anticadeia de  $A$ , com  $k$  elementos. Então existem pelo menos  $k$  cadeias, pois se houvesse menos cadeias, dois elementos de  $B$  estariam em uma mesma cadeia e seriam comparáveis, contradição. Assim, se  $M$  é a maior quantidade de elementos de uma anticadeia e  $m$  é a menor quantidade de cadeias que cobrem  $A$ ,  $M \leq m$ .

Assim, basta provar que existe uma anticadeia de tamanho  $m$ .

Seja  $\mathcal{C} = \{c_1, c_2, \dots, c_m\}$  um conjunto de cadeias que cobrem  $A$  e seja o *terminal*  $k_i$  o maior termo da cadeia  $c_i$  segundo  $\preceq$ . Dizemos que esse conjunto é *minimal* quando não existe outra cadeia com conjunto de terminais contido no conjunto de terminais de  $\mathcal{C}$  e com menos elementos.

Provaremos por indução sobre o número de elementos de  $A$  que para cada conjunto minimal de  $m$  cadeias que cobrem  $A$  existe uma anticadeia de tamanho  $m$ . Se fizermos isso, o teorema está provado. A base de indução é o caso em que a relação  $\preceq$  é vazia: a quantidade de cadeias disjuntas que cobrem  $A$ , assim como o tamanho da maior anticadeia, é  $|A|$ . Suponha que o resultado vale para conjuntos  $A'$  com menos elementos do que  $A$ .

Seja  $\mathcal{C} = \{c_1, c_2, \dots, c_m\}$  um conjunto minimal de cadeias que cobrem  $A$  e seja o *terminal*  $k_i$  o maior termo da cadeia  $c_i$  segundo  $\preceq$ . Se não há  $k_i \neq k_j$  com  $k_i \preceq k_j$ , acabou pois  $\{k_1, k_2, \dots, k_m\}$  é uma anticadeia. Então suponha, sem perda de generalidade, que  $k_2 \preceq k_1$ . Note que  $c_1$  não pode conter somente  $k_1$  porque se isso ocorrer juntamos  $k_1$  a  $c_2$  e obtemos um conjunto de  $m - 1$  cadeias cobrindo  $A$ , com todos os terminais de  $\mathcal{C}$  exceto  $k_2$ , o que contradiz a minimalidade de  $\mathcal{C}$ . Assim, seja  $k$  o termo imediatamente anterior a  $k_1$  na cadeia  $c_1$ .

Provemos que o conjunto de cadeias  $\mathcal{C}' = \{c'_1, c_2, \dots, c_m\}$ , com  $c'_1$  sendo  $c_1$  sem  $k_1$ , é minimal em  $A' = A \setminus \{k_1\}$ . Suponha, por absurdo, que existe um conjunto de cadeias  $\mathcal{C}''$  com menos de  $m$  cadeias e conjunto de terminais contido no conjunto  $\{k, k_2, \dots, k_m\}$  de terminais de  $\mathcal{C}'$  que cobre  $A'$ . Se uma dessas cadeias termina com  $k_2$ , podemos colocar  $k_1$  nela, obtendo um conjunto de cadeias que cobre  $A$  com menos que  $m$  cadeias, todas com terminais do conjunto de terminais de  $\mathcal{C}$ ; absurdo, pois  $\mathcal{C}$ , por hipótese, é minimal. Se uma das cadeias de  $\mathcal{C}''$  termina em  $k$ , mas não há alguma que termine em  $k_2$ , junte a essa cadeia  $k_2$  e  $k_1$ , obtendo outra contradição. Por fim, se nenhum dos dois elementos  $k$  e  $k_2$  é terminal, o conjunto de terminais de  $\mathcal{C}''$  tem no máximo  $m - 2$  elementos. Junte a cadeia unitária  $\{k_1\}$  e obtemos  $m - 1$  cadeias que cobrem  $A$  com conjunto de terminais contido no conjunto de terminais de  $\mathcal{C}$ . Contradição novamente.

Assim  $\mathcal{C}'$  é minimal. Pela hipótese de indução, existe uma anticadeia de  $m$  elementos, e a indução está completa. ■

### 3. Referência bibliográfica

- [1] Diestel, R. *Graph Theory*.