Tópicos de Matemática

Lic. Ciências da Computação 2021/2022

## 3. Indução nos Naturais

No capítulo 1. foram apresentados métodos de prova que podem ser aplicados para estabelecer a veracidade de afirmações a respeito de qualquer tópico matemático. Neste capítulo estudamos uma outra técnica de prova, designada por *indução matemática*, e que é indicada para provar propriedades a respeito dos números naturais.

## 3.1 Princípio de Indução Matemática

Muitas proposições e conjeturas em matemática referem propriedades sobre os números naturais. Considere, por exemplo, o problema de encontrar uma fórmula para a soma dos primeiros n números naturais ímpares. Se calcularmos esta soma para alguns valores de n

$$\begin{array}{rcl}
1 & = & 1 \\
1+3 & = & 4 \\
1+3+5 & = & 9 \\
1+3+5+7 & = & 16 \\
1+3+5+7+9 & = & 25
\end{array}$$

somos levados a conjeturar que a soma dos n primeiros números naturais ímpares poderá ser dada pela fórmula  $n^2$ . Mas será esta fórmula válida para qualquer natural n? Em caso afirmativo, como provar que a conjetura é válida? Obviamente, não podemos confirmar esta conjetura fazendo a sua verificação para cada um dos números naturais, mas, como vamos ver seguidamente, existe um método de prova que permitirá mostrar que a conjetura anterior é, de facto, válida. Tal método de prova, que tem por base o **Princípio de Indução (Simples)** para  $\mathbb{N}$ , é justificado pela definição indutiva de  $\mathbb{N}$  através das regras seguintes

- (i)  $1 \in \mathbb{N}$ ;
- (ii) se  $n \in \mathbb{N}$ , então  $n + 1 \in \mathbb{N}$ .

Como se verificará de seguida, a validade do Princípio de Indução (Simples) para  $\mathbb N$  pode ser estabelecida com base numa importante propriedade dos números naturais, o *Princípio da Boa Ordenação de*  $\mathbb N$ . De acordo com este princípio (que será estudado com mais detalhe no capítulo 6.), todo o subconjunto não vazio de  $\mathbb N$  tem elemento mínimo (isto é, para todo o subonjunto não vazio S de  $\mathbb N$ , existe  $m \in S$  tal que  $m \le s$ , para todo  $s \in S$ ).

**Teorema 3.1** (Princípio de Indução (Simples) para  $\mathbb{N}$ ). Seja p(n) um predicado sobre  $\mathbb{N}$ . Se

- (1) p(1) é verdadeira, e
- (2) para todo  $k \in \mathbb{N}$ , p(k+1) é verdadeira sempre que p(k) é verdadeira, então p(n) é verdadeira, para todo  $n \in \mathbb{N}$ .

Demonstração. Admitamos que as condições (1) e (2) são satisfeitas e mostremos que, para qualquer natural  $n,\ p(n)$  é verdadeira. Para tal, consideremos o conjunto X dos números naturais que não satisfazem p(n), i.e.  $X=\{n\in\mathbb{N}: \neg p(n)\}$ , e, no sentido de fazer uma prova por redução ao absurdo, admitamos que  $X\neq\emptyset$ . Então X tem um elemento mínimo, digamos m. Pela condição (1), tem-se  $m\neq 1$  e, portanto, m=k+1, para algum  $k\in\mathbb{N}$ . Sendo m o menor elemento de X, então  $k=m-1\not\in X$ . Logo p(k) é verdadeira e por (2) segue que p(k+1) é verdadeira, o que contradiz a hipótese de m ser um elemento de X. Logo X tem de ser vazio e, portanto, para todo  $n\in\mathbb{N}$ , p(n) é verdadeira.

A condição (1) do teorema anterior é chamada de **Base de indução** e a condição (2) de **Passo de indução**. Na aplicação da condição (2) chamamos **Hipótese de indução** a "p(k) é verdadeira".

A aplicação do Princícpio de Indução para  $\mathbb N$  para provar uma proposição do tipo  $\forall_{n\in\mathbb N}\,p(n)$ , onde p(n) representa um predicado sobre os naturais, diz-se uma **prova por indução nos naturais**.

**Exemplo 3.1.** Consideremos novamente o problema de determinar uma fórmula para a soma soma dos n primeiros números naturais ímpares e mostremos que esta soma é igual  $n^2$ , i.e., mostremos que

$$\forall_{n \in \mathbb{N}} \ 1 + 3 + 5 + \ldots + (2n - 1) = n^2.$$

A prova é feita recorrendo ao Princípio de Indução para  $\mathbb{N}$ . Representemos por p(n) o predicado:  $(1+3+5+\ldots+(2n-1)=n^2)$ .

- (1) Base de indução (n=1): Uma vez que  $1=1^2$ , é imediato que p(1) é verdadeira.
- (2) Passo de indução: Dado  $k \in \mathbb{N}$ , admitamos, por hipótese de indução, que p(k) é verdadeira, ou seja que

$$1+3+5+\dots(2k-1)=k^2$$
.

Mostremos, com base nesta hipótese, que p(k+1) também é verdadeira, ou seja, que

$$1+3+5+\ldots+(2k-1)+(2(k+1)-1)=(k+1)^2.$$

De facto, atendendo à hipótese de indução, tem-se:

$$1+3+5+\ldots+(2k-1)+(2(k+1)-1) = k^2+(2(k+1)-1)$$
$$= k^2+2k+1$$
$$= (k+1)^2.$$

De (1) e (2) e pelo Princípio de Indução para N, concluímos que

$$\forall_{n \in \mathbb{N}}, 1+3+5+\ldots+(2n-1)=n^2$$

é uma proposição verdadeira.

**Exemplo 3.2.** Mostremos que  $n^3-n$  é divisível por 3, para todo o natural  $n \in \mathbb{N}$ , pelo método de indução nos naturais.

Representemos por p(n) o predicado " $n^3 - n$  é divisível por 3".

- (1) Base de indução: Para n=1, temos  $n^3-n=1^3-1=0$ . Como 0 é divisível por 3, p(1) é verdadeira.
- (2) Passo de indução: Seja  $k \in \mathbb{N}$  tal que p(k) é verdadeira, ou seja,  $k^3 k$  é divisível por 3. Então, existe  $q \in \mathbb{N}_0$  tal que  $k^3 k = 3q$ . Assim,

$$(k+1)^3 - (k+1) = (k^3 + 3k^2 + 3k + 1) - (k+1)$$

$$= k^3 + 3k^2 + 3k - k$$

$$= (k^3 - k) + (3k^2 + 3k)$$

$$= 3q + (3k^2 + 3k)$$

$$= 3(q + k^2 + k).$$

Logo,  $(k+1)^3 - (k+1) = 3(q+k^2+k)$ , pelo que p(k+1) é verdadeira.

Pelo Princípio de Indução para N e por (1) e (2), podemos concluir que

$$\forall_{n \in \mathbb{N}} \ n^3 - n \ \'e \ divis\'ivel \ por \ 3.$$

**Exemplo 3.3.** Mostremos, pelo método de indução nos naturais, que, para todo o natural n,

$$2^{n+4} > 2n+9$$
.

Representemos por p(n) o predicado " $2^{n+4} > 2n + 9$ ".

(1) Base de indução: Para n=1, tem-se

$$2^{1+4} = 32 > 11 = 2 \times 1 + 9$$

e, portanto, p(1) verdadeira.

(2) Passo de indução: Seja  $k \in \mathbb{N}$  tal que p(k) é verdadeira, ou seja, tal que

$$2^{k+4} > 2k + 9$$
.

Então

$$2^{(k+1)+4} = 2 \times 2^{k+4}$$

$$> 2 \times (2k+9)$$

$$= (2k+9+2) + (2k+7)$$

$$> 2k+2+9$$

$$= 2(k+1) + 9,$$

donde  $2^{(k+1)+4} > 2(k+1) + 9$  e, portanto, p(k+1) é verdadeira.

Pelo Princípio de Indução para N e por (1) e (2), podemos concluir que

$$\forall_{n \in \mathbb{N}} \ 2^{n+4} > 2n+9.$$

Note que é necessário que se verifiquem simultaneamente as condições (1) e (2) do teorema anterior para que se possa invocar o Princípio de Indução.

**Exemplo 3.4.** Considerando o predicado p(n): " $n^2 + 5n + 1$  é par", facilmente se verifica que o passo de indução do Príncipio de Indução é válido quando aplicado a p(n). De facto, dado  $k \in \mathbb{N}$ , se admitirmos que p(k) é verdadeira, a proposição p(k+1) também é verdadeira, pois

$$(k+1)^2 + 5(k+1) + 1 = (k^2 + 5k + 1) + (2k+6)$$

e, uma vez que  $(k^2 + 5k + 1)$  e (2k + 6) são pares, tem-se que  $(k + 1)^2 + 5(k + 1) + 1$  é par. Note-se, porém, que, embora o passo de indução seja válido, a proposição

$$\forall_{n\in\mathbb{N}} \ n^2 + 5n + 1 \ \acute{e} \ par$$

 $n\tilde{a}o$  é verdadeira, uma vez que p(1) é falsa.

A proposição " $\forall_{n\in\mathbb{N}}$   $3^n>2^{n+1}$ " também não é verdadeira. De facto, representando por p(n) o predicado " $3^n>2^{n+1}$ ", é simples verificar que este não é válido para o natural 1. No entanto, prova-se ser válido para todos os naturais maiores ou iguais a 2. A prova deste resultado pode ser feita recorrendo a uma variante do Princípio de Indução, considerando para base de indução o elemento de  $\mathbb N$  a partir do qual se pode provar a validade da propriedade.

**Teorema 3.2** (Princípio de Indução (Simples) para  $\mathbb{N}$  de base  $n_0$ ). Sejam p(n) um predicado sobre  $\mathbb{N}$  e  $n_0 \in \mathbb{N}$ . Se

- (1)  $p(n_0)$  é verdadeira, e
- (2) para todo  $k \in \mathbb{N}$  tal que  $k \ge n_0$ , p(k+1) é verdadeira sempre que p(k) é verdadeira, então p(n) é verdadeira, para todo  $n \in \mathbb{N}$  tal que  $n \ge n_0$ .

**Exemplo 3.5.** Mostremos que, para todo o natural  $n \ge 2$ ,  $3^n > 2^{n+1}$ .

Representemos por p(n) o predicado '3<sup>n</sup> > 2<sup>n+1</sup>".

- (1) Base de indução: Para n=2, tem-se  $3^2=9>8=2^3$ , pelo que p(2) é verdadeira.
- (2) Passo de indução: Seja  $k \geq 2$  tal que p(k) é verdadeira, ou seja, tal que

$$3^k > 2^{k+1}$$
.

Então

$$3^{k+1} = 3 \times 3^k > 3 \times 2^{k+1} > 2 \times 2^{k+1} = 2^{k+2}$$

Então, pelo Princípio de Indução para  $\mathbb N$  de base 2 e por (1) e por (2), concluímos que, para todo  $n \ge 2$ ,  $3^n > 2^{n+1}$ .

**Exemplo 3.6.** Mostremos que, para todo o natural  $n \ge 10$ ,

$$2^n > n^3$$
.

Representemos por p(n) o predicado " $2^n > n^3$ ".

(1) Base de indução: Para n=10, tem-se

$$2^{10} = 1024 > 1000 = 10^3$$
.

pelo que p(10) é verdadeira.

(2) Passo de indução: Dado  $k \in \mathbb{N}$  tal que  $k \ge 10$ , suponhamos que p(k) é verdadeira, ou seja, que  $2^k > k^3$ .

Pretendemos mostrar que p(k+1) é verdadeiro, isto é, que  $2^{k+1} > (k+1)^3$ . De facto, admitindo que p(k) é verdadeiro, tem-se

$$2^{k+1} = 2 \cdot 2^{k}$$

$$> 2 \cdot k^{3}$$

$$= k^{3} + k^{3}$$

$$> k^{3} + 9k^{2}$$

$$= k^{3} + 3k^{2} + 6k^{2}$$

$$> k^{3} + 3k^{2} + 54k$$

$$= k^{3} + 3k^{2} + 3k + 51k$$

$$> k^{3} + 3k^{2} + 3k + 1$$

$$= (k+1)^{3}.$$

Então, pelo Princípio de Indução para  $\mathbb N$  de base 10 e por (1) e por (2), concluímos que, para todo  $n \geq 10$ ,  $2^n > n^3$ .

## 3.2 Indução Completa

Na prova de certas propriedades sobre os naturais a aplicação do Princípio de Indução Simples não é fácil. Nestes casos torna-se conveniente optar por um método de prova que, embora sendo equivalente ao Princípio de Indução Simples, torna mais fácil a prova de certas propriedades - trata-se do **Princípio de Indução Completa** (também designado por **Princípio de Indução Forte**).

**Teorema 3.3** (Princípio de Indução Completa para  $\mathbb{N}$ ). Seja p(n) um predicado sobre  $\mathbb{N}$ . Se

- (1) p(1) é verdadeira, e
- (2) para todo  $k \in \mathbb{N}$ , p(k+1) é verdadeira sempre que p(j) é verdadeira para todo  $j \leq k$ , então p(n) é verdadeira, para todo  $n \in \mathbb{N}$ .

Embora o Princípio de Indução Completa pareça ser mais geral do que o Princípio de Indução Simples, verifica-se que se tratam de métodos de prova equivalentes: toda a prova que possa ser feita pelo Princípio de Indução Simples pode ser feita pelo Princípio de Indução Completa e vice-versa.

À semelhança do que acontece com o Princípio de Indução Simples, também podemos considerar o **Princípio de Indução Completa com base**  $n_0$ .

**Teorema 3.4** (Princípio de Indução Completa para  $\mathbb{N}$  de base  $n_0$ ). Sejam p(n) um predicado sobre  $\mathbb{N}$  e  $n_0 \in \mathbb{N}$ . Se

- (1)  $p(n_0)$  é verdadeira, e
- (2) para todo  $k \in \mathbb{N}$  tal que  $k \ge n_0$ , p(k+1) é verdadeira sempre que p(j) é verdadeira para todo  $j \le k$ ,

então p(n) é verdadeira, para todo  $n \in \mathbb{N}$  tal que  $n \ge n_0$ .

**Exemplo 3.7.** Recorrendo ao Princípio de Indução Completa de base 2 torna-se simples mostrar que

 $\forall_{n\geq 2}$  n é primo ou é um produto de números primos.

Representemos por p(n) o predicado "n é primo ou n é produto de primos" e mostremos que se verificam as condições (1) e (2) do Princípio de Indução Completa de base 2.

- (1) 2 é primo, logo p(2) é verdadeira.
- (2) Dado  $k \in \mathbb{N}$  tal que  $k \ge 2$ , admitamos que, para todo  $j \le k$ , p(j) é verdadeira. Com base nesta hipótese, prova-se que p(k+1) é verdadeira. De facto:
  - (i) Se k + 1 é primo, então p(k + 1) é verdadeira.
  - (ii) Caso k+1 não seja primo, então existem  $p,q\in\mathbb{N}$  tais que p,q< k+1 e k+1=pq. Mas,  $p,q\leq k$ , logo, por hipótese, p é primo ou é produto de primos e q é primo ou é produto de primos.

Em qualquer dos casos conclui-se que k+1 é produto de primos e, portanto, p(k+1) é verdadeira.

Assim, ficou provado que, para todo  $k \geq 2$ , se p(j) é verdadeira para todo  $j \leq k$ , então p(k+1) também é verdadeira.

De (1) e (2) e pelo Princípio de Indução Completa de base 2 segue que a proposição

 $\forall_{n>2}$  n é primo ou é um produto de números primos

é verdadeira.