

LÓGICA EI

Mestrado Integrado em Engenharia Informática

Universidade do Minho

Departamento de Matemática

2020/2021

Definições:

- 1 Um *alfabeto* é um conjunto cujos elementos serão chamados *letras* (ou *símbolos*).
- 2 Chamaremos *palavra* (ou *string*) *sobre um alfabeto* A a uma sequência finita de letras de A .
A notação A^* representará o conjunto de todas as palavras sobre A .
- 3 Dado $n \in \mathbb{N}$ e dadas n letras a_1, a_2, \dots, a_n de um alfabeto A (possivelmente com repetições), utilizamos a notação $a_1 a_2 \dots a_n$ para representar a palavra sobre A cuja i -ésima letra (para $1 \leq i \leq n$) é a_i .
- 4 À sequência vazia de letras de A chamaremos *palavra vazia*, notando-a por ϵ .

Definições (cont.):

- 5 O *comprimento de uma palavra* é o comprimento da respectiva sequência de letras.
(A única palavra de comprimento 0 é ϵ .)
- 6 Duas *palavras* sobre um alfabeto dizem-se *iguais* quando têm o mesmo comprimento e coincidem letra a letra.
- 7 Dadas duas palavras u, v sobre um alfabeto, utilizamos a notação uv para representar a *concatenação de u com v* (i.e., a concatenação das respectivas sequências de letras, colocando primeiro a sequência de letras relativa a u).
- 8 Uma *linguagem sobre um alfabeto* A é um conjunto de palavras sobre A (i.e. um subconjunto de A^*).

Exemplo: Seja C o menor¹ subconjunto de \mathbb{N}_0 que satisfaz as seguintes condições:

1 $0 \in C$;

2 para todo $n \in \mathbb{N}_0$, se $n \in C$, então $n + 2 \in C$.

Esta forma de definir o conjunto C é um caso particular das chamadas *definições indutivas de conjuntos*.

Habitualmente, chamaremos **regras** às condições utilizadas numa definição indutiva.

A condição 1 é um exemplo de um **regra base** e a condição 2 é um exemplo de uma **regra indutiva**.

¹Dizemos que um conjunto A é menor que um conjunto B quando $A \subseteq B$ e $A \neq B$.

Exemplo (cont.):

Exemplos de elementos de C são: 0, 2, 4. De facto:

- (a) $0 \in C$, pela regra 1;
- (b) por (a) e pela regra 2, segue $0 + 2 = 2 \in C$;
- (c) por (b) e pela regra 2, segue $2 + 2 = 4 \in C$.

Adiante (e como é fácil de intuir), mostraremos que C é o conjunto dos números pares.

Exemplo: A definição indutiva do conjunto C admite um **princípio de recursão estrutural**, que permite a **definição de funções por recursão estrutural**.

Por exemplo, existe uma e uma só função $f : C \longrightarrow \mathbb{N}_0$ que satisfaz as seguintes condições:

- 1 $f(0) = 0$;
- 2 para todo $n \in C$, $f(n + 2) = 1 + f(n)$.

Por exemplo, $f(4)=1+f(2)=1+1+f(0)=2+0=2$.

Acerca desta função, pode provar-se, com recurso ao *Princípio de indução estrutural para C* (que veremos adiante), que, para todo $n \in C$, $f(n) = \frac{n}{2}$.

Observação: A cada definição indutiva de um conjunto está associado um **princípio de indução estrutural**, que permite provar propriedades sobre esse conjunto.

Por exemplo, o usual princípio de indução sobre os naturais é o princípio de indução estrutural associado à seguinte caracterização indutiva de \mathbb{N} :

\mathbb{N} é o menor subconjunto de \mathbb{N} que satisfaz as seguintes condições:

- 1 $1 \in \mathbb{N}$;
- 2 para todo $n \in \mathbb{N}$, se $n \in \mathbb{N}$, então $n + 1 \in \mathbb{N}$.

Exemplo: O **Princípio de indução estrutural para C** (associado à definição indutiva do conjunto C no exemplo inicial) é o seguinte:

Seja $P(n)$ uma condição sobre $n \in C$.

Se:

1 $P(0)$;

2 se $P(k)$, então $P(k + 2)$, para todo o $k \in C$;

então $P(n)$, para todo o $n \in C$.

Exemplo: Consideremos a condição $P(n)$, sobre $n \in C$, dada por “ n é par”.

Provemos que $P(n)$ é verdadeira para todo $n \in C$.

Pelo Princípio de indução estrutural para C , basta mostrar:

- 1 $P(0)$;
- 2 se $P(k)$, então $P(k + 2)$, para todo o $k \in C$.

Provemos cada uma destas propriedades.

- 1 0 é par. Logo, $P(0)$ é verdadeira.
- 2 Seja $k \in C$. Suponhamos que $P(k)$ é verdadeira. Então, k é par. Logo, $k + 2$ é também par e, portanto, $P(k + 2)$ é verdadeira.

Observação: A propriedade demonstrada no exemplo anterior permite concluir que C é subconjunto dos números pares.

Para mostrar que C é efetivamente o conjunto dos números pares, falta mostrar que C contém o conjunto dos números pares.

Para tal, bastaria provar, por indução em \mathbb{N}_0 , que, para todo $n \in \mathbb{N}_0$, $2n \in C$. (Exercício.)