

# Lógica Computacional

## Aula Teórica 2: Sintaxe da Lógica Proposicional

António Ravara    Simão Melo de Sousa

Departamento de Informática, Faculdade de Ciências e Tecnologia, Universidade  
Nova de Lisboa

Departamento de Informática, Faculdade Engenharia, LISP & Release Group  
Universidade Beira Interior

# Lógica proposicional

Um sistema formal de raciocínio, constituído por:

- ▶ Um *alfabeto* (conjunto de símbolos).
- ▶ Uma *linguagem* (conjunto de fórmulas).
- ▶ Uma *semântica* (para valoração de símbolos e fórmulas).
- ▶ Um *cálculo* (sistema sintático de prova, para raciocinar).

## Objecto

- ▶ Ocupa-se do estudo do comportamento dos *conectivos* lógicos (negação, disjunção, conjunção, implicação e equivalência) e das regras que os manipulam.
- ▶ Linguagem das *asserções* ou *proposições*: afirmações que são ou verdadeiras ou falsas.
- ▶ Linguagem construída a partir de símbolos proposicionais (asserções básicas) e conectivos lógicos (ligam asserções).

# Asserções

## Exemplos

- ▶ Básicas:
  - ▶ hoje chove;
  - ▶ todo o natural par maior que 2 é a soma de dois primos.
- ▶ Compostas:
  - ▶ estudo hoje *ou* amanhã;
  - ▶ jogo hoje e amanhã;
  - ▶ se tenho aulas *então* vou à Faculdade;
  - ▶  $n$  é par se e só se  $\text{mod}(n, 2) = 0$ .
- ▶ Não são asserções:
  - ▶ passe-me o sal, se faz favor;
  - ▶ quanto mais depressa, mais devagar.

# Definição da sintaxe da lógica proposicional

## Objectivo

- ▶ Obter a linguagem formal das fórmulas proposicionais.
- ▶ A partir de um alfabeto (conjunto de símbolos, representando asserções) define-se como construir palavras (sequências finitas de símbolos, ditas *fórmulas*).

## Definição 2.1: alfabeto proposicional sobre um conjunto $P$

Seja  $P$  um conjunto numerável (de símbolos proposicionais). O *alfabeto proposicional sobre  $P$* , denotado  $Alf_P$ , é o conjunto constituído:

- ▶ por cada um dos elementos de  $P$  (as *asserções básicas*);
- ▶ pelo símbolo  $\perp$  (chamado *falso*, ou *absurdo*);
- ▶ pelos conectivos *disjunção*,  $\vee$ , *conjunção*,  $\wedge$  e *implicação*,  $\rightarrow$ ;
- ▶ pelos parênteses esquerdo e direito, ( e ).

## Definição da sintaxe da lógica proposicional

Nem toda a sequência de símbolos do alfabeto é uma palavra da linguagem. Vamos defini-la com (axiomas e) regras.

**Definição 2.2:** linguagem proposicional induzida por  $Alf_P$

A linguagem proposicional induzida por  $Alf_P$ , denotada  $F_P$ , é o conjunto definido indutivamente pelas seguintes regras:

- ▶ *BOT*:  $\perp \in F_P$
- ▶ *PROP*: se  $p \in P$  então  $p \in F_P$
- ▶ *DIS*: se  $\varphi, \psi \in F_P$  então  $(\varphi \vee \psi) \in F_P$
- ▶ *CON*: se  $\varphi, \psi \in F_P$  então  $(\varphi \wedge \psi) \in F_P$
- ▶ *IMP*: se  $\varphi, \psi \in F_P$  então  $(\varphi \rightarrow \psi) \in F_P$

### Terminologia

- ▶ Os elementos de  $F_P$  dizem-se *fórmulas*.
- ▶ Os elementos de  $P$  e o símbolo  $\perp$  dizem-se *fórmulas atómicas*.

## Que sequências são fórmulas?

Não são necessariamente fórmulas todas as sequências de símbolos do alfabeto.

### As sequências seguintes não são fórmulas

- ▶  $pq \notin F_P$ , porque não se podem fazer sequências de símbolos proposicionais;
- ▶  $(p \vee) \notin F_P$ , porque a disjunção é um operador binário e a expressão só tem um operando;
- ▶  $(p \rightarrow (\forall q)) \notin F_P$ , porque a implicação é um operador binário que deve ter como argumentos/operandos duas fórmulas; no entanto, apesar de  $p$  ser uma fórmula,  $(\forall q)$  não o é.

Facilmente se vê que não foram seguidas as regras para definir fórmulas.

## Que sequências são fórmulas?

Como mostrar que  $(p \wedge ((p \vee q) \rightarrow r)) \in F_P$

### Prova de fórmulas

Sejam  $p, q, r \in P$ .

1. Por *PROP*, tem-se que  $p \in F_P$ .
2. Por *PROP*, tem-se que  $q \in F_P$ .
3. Por *PROP*, tem-se que  $r \in F_P$ .
4. Por *DIS*, com 1 e 2, tem-se que  $(p \vee q) \in F_P$ .
5. Por *IMP*, com 4 e 3, tem-se que  $((p \vee q) \rightarrow r) \in F_P$ .
6. Por *CON*, com 1 e 5, tem-se que  $(p \wedge ((p \vee q) \rightarrow r)) \in F_P$ .

# Exemplos de fórmulas da lógica proposicional

## Asserções básicas e compostas

Considere as seguintes asserções básicas.

- ▶  $p$ : 'estudo hoje'
- ▶  $q$ : 'estudo amanhã'
- ▶  $r$ : 'tenho exame amanhã'.

Constroem-se as seguintes asserções compostas:

- ▶ estudo hoje *ou* estudo amanhã:  $p \vee q$
- ▶ estudo hoje *e* estudo amanhã:  $p \wedge q$
- ▶ se tenho exame amanhã *então* estudo hoje e estudo amanhã:  
 $r \rightarrow (p \wedge q)$



# Abreviaturas

## Definição 2.3: abreviaturas

São úteis novos conectivos para abreviar alguns tipos de fórmulas.

- ▶ Negação:  $\neg\varphi \stackrel{\text{abv}}{=} \varphi \rightarrow \perp$ ;
- ▶ Verdade:  $\top \stackrel{\text{abv}}{=} \neg\perp$ ;
- ▶ Equivalência:  $\varphi \leftrightarrow \psi \stackrel{\text{abv}}{=} (\varphi \rightarrow \psi) \wedge (\psi \rightarrow \varphi)$ .

## Convenções

- ▶ Para simplificar a notação omitem-se por vezes os parênteses mais exteriores das fórmulas.
- ▶ Consideramos que o conectivo  $\neg$  tem precedência.

## Exemplos

- ▶  $\neg(\neg\varphi \wedge \psi) \stackrel{\text{abv}}{=} ((\varphi \rightarrow \perp) \wedge \psi) \rightarrow \perp$
- ▶  $\neg\varphi \leftrightarrow (\psi \vee \delta) \stackrel{\text{abv}}{=} ((\varphi \rightarrow \perp) \rightarrow (\psi \vee \delta)) \wedge ((\psi \vee \delta) \rightarrow (\varphi \rightarrow \perp))$

# Tradução da linguagem natural para lógica proposicional

## Intuição

- ▶ Os símbolos proposicionais representam asserções básicas (afirmações verdadeiras ou falsas): 'estudo hoje'.
- ▶ O conectivo disjunção representa alternativa.  
" hoje ou amanhã" ( $p \vee q$ ).
- ▶ O conectivo conjunção indica que a frase só é verdade se cada uma das partes o for.  
A fórmula  $p \wedge q$  traduz as frases " $p$  e  $q$ ", "tanto  $p$  como  $q$ ", " $p$  tal como  $q$ ", etc,...
- ▶ O conectivo implicação captura consequência. À esquerda está o *antecedente* (hipótese) e à direita o *consequente* (tese).  
A fórmula  $p \rightarrow q$  traduz as frases "se  $p$  então  $q$ ", "se  $p$ ,  $q$ ", " $q$  se  $p$ ", " $p$  só se  $q$ ", "caso  $p$  então  $q$ ", "caso  $p$ ,  $q$ ", "como  $p$ ,  $q$ ", etc,...

# Tradução da linguagem natural para lógica proposicional

## Asserções básicas e compostas

- ▶ “gosto de lógica” escreve-se  $p$ ;  
“gosto de álgebra” escreve-se  $q$ ;  
“gosto de análise” escreve-se  $r$ ;
- ▶ “gosto de lógica e de álgebra” escreve-se  $p \wedge q$ ;
- ▶ “gosto de lógica ou gosto de álgebra” escreve-se  $p \vee q$ ;
- ▶ “gosto de lógica ou de álgebra e de análise” é ambígua, mas “gosto de lógica ou gosto de álgebra e de análise” já não;  
nas fórmulas, os parênteses desambigam:  $p \vee q \wedge r$  é ambígua, mas  $p \vee (q \wedge r)$  já não.
- ▶ Há ambiguidades difíceis de resolver: “o Pedro foi ao médico e ficou doente” tanto pode querer dizer  $m \wedge d$  como  $m \rightarrow d$ .

# Tradução da linguagem natural para lógica proposicional

## Outras ambiguidades da linguagem natural

- ▶ “o Pedro ficou doente e foi ao médico ” à primeira vista deve querer dizer  $d \rightarrow m$  mas também  $d$  (ou seja  $(d \rightarrow m) \wedge d$ ), e não necessariamente  $d \wedge m$ . Mas pensando bem...
- ▶ “gosto de programação ou gosto de futebol”. Posso gostar dos dois? de um só deles?
- ▶ “João, se não comeres a sopa tens castigo”. O João come a sopa e tem castigo. O pai mentiu?
- ▶ “eu só digo mentiras”. Será isso verdade?
- ▶ “ou gosto do Benfica ou gosto do Sporting”. é uma disjunção?  
se traduzirmos por  $Gostar\_Benfica \vee Gostar\_Sporting$ , quais são as condições para acharmos esta frase verdade? falsa?  
se traduzirmos por  $(Gostar\_Benfica \vee Gostar\_Sporting) \wedge \neg(Gostar\_Benfica \wedge Gostar\_Sporting)$ , quais as são condições para acharmos que esta frase é verdade? falsa?