

Lógica

Lógica Proposicional

Aula 09 – Formas normais e Cláusulas

Profa. Helena Caseli
helenacaseli@ufscar.br

Lógica Proposicional

- **Equivalência lógica – recordando ...**

- Permite que o mesmo conceito seja expresso de várias formas distintas

$$(\alpha \rightarrow \beta) \wedge \gamma \equiv (\neg\alpha \vee \beta) \wedge \gamma$$

Lógica Proposicional

- **Formas normais**

- Padronizações adotadas para notação das fórmulas
 - Forma Normal Conjuntiva (FNC)
 - Forma Normal Disjuntiva (FND)
 - Dada uma fórmula da Lógica Proposicional é sempre possível determinar uma fórmula equivalente que esteja representada tanto na FNC quanto na FND

Lógica Proposicional

- **Forma Normal Conjuntiva (FNC)**
 - Também conhecida como **Forma Clausal**
 - É empregada no método de **inferência por resolução** que serve de base para a programação lógica (PROLOG)
 - Uma fórmula na FNC pode ser definida com base em
 - **Cláusulas**
 - **Literais**

Lógica Proposicional

- **Forma Normal Conjuntiva (FNC)**
 - **Literal**
 - Elemento básico da FNC
 - Literal positivo – uma fórmula atômica: p
 - Literal negativo – negação de uma fórmula atômica:
 $\neg p$

Lógica Proposicional

- **Forma Normal Conjuntiva (FNC)**

- **Cláusula**

- Disjunção de literais

$$L_1 \vee L_2 \vee \dots \vee L_n$$

onde n é o tamanho da cláusula

- Cláusula unária – composta por apenas 1 literal
 - Cláusula vazia – não contém literais
 - Representada como **nil**

Lógica Proposicional

■ Forma Normal Conjuntiva (FNC)

■ Exemplos de cláusulas

- p

- $\neg p$

- $p \vee q$

- $p \vee q \vee \neg p$

CLÁUSULAS

- $p \wedge q$

- $(p \vee q) \wedge r$

NÃO CLÁUSULAS

- $\neg p \vee \neg q \vee \neg(p \wedge r)$

Lógica Proposicional

■ Forma Normal Conjuntiva (FNC)

■ Definição

- Uma fórmula proposicional está na FNC (ou forma clausal) se for uma conjunção de cláusulas
 - ou seja, uma fórmula está na FNC se for uma conjunção de disjunções de literais

cláusulas

$n = 1$
Ex: $p \vee q$

$n = 2$
Ex: $(p \vee q) \wedge (p \vee \neg q)$

...

Literal (L): p ou $\neg p$

Cláusula (C): $L_1 \vee L_2 \vee \dots \vee L_n$ $n \geq 0$

FNC: $C_1 \wedge C_2 \wedge \dots \wedge C_n$ $n \geq 1$

$n = 0$
Cláusula vazia: nil

$n = 1$
Cláusula unária =
Literal
Ex: p

$n = 2$
Ex: $p \vee q$

...

Lógica Proposicional

- **Forma Normal Conjuntiva (FNC)**
 - **Teorema**
 - Para toda fórmula β da Lógica Proposicional existe uma fórmula α na FNC que é equivalente a β
 - $\alpha \equiv \beta$

Lógica Proposicional

■ Forma Normal Conjuntiva (FNC)

- Pode-se dizer que uma fórmula está na FNC se e somente se:
 1. Contém como conectivos apenas \wedge , \vee e \neg ;
 2. \neg só opera sobre proposições atômicas, isto é, não tem alcance sobre \wedge e \vee ;
 3. Não apresenta operadores de negação sucessivos como $\neg\neg$;
 4. \vee não tem alcance sobre \wedge , ou seja, **não** existem expressões como $p \vee (q \wedge r)$.

Lógica Proposicional

■ FNC

■ Exemplos de FNC

- $\neg p$
 - $p \vee q$
 - $p \vee q \vee \neg p$
 - $p \wedge q$
 - $(p \vee q) \wedge r$
-

FNC

- $\neg p \vee \neg q \vee (p \wedge r)$
- $p \rightarrow q$
- $\neg(p \vee q)$
- $p \wedge (q \vee (r \wedge s))$

NÃO FNC

Lógica Proposicional

■ FNC

■ Exemplos de FNC

- $\neg p$

- $p \vee q$

- $p \vee q \vee \neg p$

- $p \wedge q$

- $(p \vee q) \wedge r$

- $\neg p \vee \neg q \vee (p \wedge r)$

- $p \rightarrow q$

- $\neg(p \vee q)$

- $p \wedge (q \vee (r \wedge s))$

\equiv

\equiv

\equiv

\equiv

APÓS CONVERSÃO

$$\neg p \vee \neg q \vee r$$

$$\neg p \vee q$$

$$\neg p \wedge \neg q$$

$$p \wedge (q \vee r) \wedge (q \vee s)$$

Lógica Proposicional

- **Forma Normal Conjuntiva (FNC)**

- Transformação via Tabela-Verdade

1. Construa a tabela-verdade da fórmula que se deseja converter
 2. Procure na tabela-verdade todas as interpretações que avaliam essa fórmula como F
 3. Para cada uma dessas interpretações, crie uma disjunção de seus átomos considerando-se
 - se o átomo p é avaliado como V, considera-se $\neg p$
 - se o átomo p é avaliado como F, considera-se p
 4. A FNC equivalente é a conjunção das disjunções formadas para cada uma das interpretações F
- Se a fórmula for tautológica, FNC: $p \vee (\neg p)$

Lógica Proposicional

- **Forma Normal Conjuntiva (FNC)**
 - Transformação via Tabela-Verdade
 - Exemplo: $p \rightarrow q$

p	q	$\neg p$	$p \rightarrow q$	$\neg p \vee q$
V	V	F	V	V
V	F	F	F	F
F	V	V	V	V
F	F	V	V	V

Lógica Proposicional

■ Forma Normal Conjuntiva (FNC)

- Algoritmo de manipulação algébrica para gerar FNC

Entrada: Uma fórmula β

Saída: Uma fórmula α na FNC, $\beta \equiv \alpha$

1. Para todas as subfórmulas δ, γ, φ de β faça

1.1. Redefina " \leftrightarrow " e " \rightarrow " em termos de " \vee " e " \neg ":

$$(\delta \leftrightarrow \gamma) \equiv (\neg\delta \vee \gamma) \wedge (\neg\gamma \vee \delta)$$

$$(\delta \rightarrow \gamma) \equiv (\neg\delta \vee \gamma)$$

1.2. Elimine a dupla negação:

$$\neg\neg\delta \equiv \delta$$

1.3. Empurre as negações para o interior usando as Leis de De Morgan:

$$\neg(\delta \vee \gamma) \equiv \neg\delta \wedge \neg\gamma$$

e

$$\neg(\delta \wedge \gamma) \equiv \neg\delta \vee \neg\gamma$$

1.4. Aplique a distributividade de \vee sobre \wedge , quando a fórmula obtida não tiver subfórmulas compostas negadas:

$$\delta \vee (\gamma \wedge \varphi) \equiv (\delta \vee \gamma) \wedge (\delta \vee \varphi)$$

2. A fórmula α é obtida quando não há mais substituições possíveis

Lógica Proposicional

■ Forma Normal Conjuntiva (FNC)

■ Exemplo de transformação linear para FNC

■ $p \leftrightarrow (q \wedge r)$

Decompõe \leftrightarrow em 2 \rightarrow

1. $(p \rightarrow (q \wedge r)) \wedge ((q \wedge r) \rightarrow p)$

Elimina \rightarrow

2. $(\neg p \vee (q \wedge r)) \wedge (\neg(q \wedge r) \vee p)$

De Morgan

3. $(\neg p \vee (q \wedge r)) \wedge (\neg q \vee \neg r \vee p)$

Distribui \vee sobre \wedge

4. $(\neg p \vee q) \wedge (\neg p \vee r) \wedge (\neg q \vee \neg r \vee p)$

FNC

Lógica Proposicional

- **Forma Normal Conjuntiva (FNC)**

- Dada uma fórmula α na FNC é possível garantir
 - Se o valor verdade de α é V para uma dada interpretação então cada cláusula é também, separadamente, interpretada V
 - FNC é uma conjunção de cláusulas
 - A ordem das cláusulas é irrelevante

- **Notação clausal**

- Pode-se escrever uma fórmula na FNC como um conjunto de cláusulas
- Exemplo: a notação clausal para a fórmula $(\neg p \vee \neg q) \wedge p$ é: $\{\neg p \vee \neg q, p\}$



■ Exercício

- Transforme as fórmulas a seguir para a FNC

a) $(p \wedge q) \leftrightarrow \neg p$

b) $(\neg p \vee q) \rightarrow r$



■ Exercício

- Transforme a fórmula a seguir para a FNC

a) $(p \wedge q) \leftrightarrow \neg p$

RESPOSTA

a)

1. $(p \wedge q) \leftrightarrow \neg p$
2. $((p \wedge q) \rightarrow \neg p) \wedge (\neg p \rightarrow (p \wedge q))$
3. $(\neg(p \wedge q) \vee \neg p) \wedge (\neg\neg p \vee (p \wedge q))$
4. $(\neg(p \wedge q) \vee \neg p) \wedge (p \vee (p \wedge q))$
5. $(\neg p \vee \neg q \vee \neg p) \wedge (p \vee (p \wedge q))$
6. $(\neg p \vee \neg q \vee \neg p) \wedge (p \vee p) \wedge (p \vee q)$
7. $(\neg p \vee \neg q) \wedge p$

Decompõe \leftrightarrow em 2 \rightarrow

Elimina \rightarrow

Elimina dupla negação

De Morgan

Distribui \vee sobre \wedge

Simplifica (idemp., abs.)

FNC

→ Verifique, por meio da construção da tabela-verdade, que a fórmula original e sua FNC são logicamente equivalentes



■ Exercício

- Transforme a fórmula a seguir para a FNC

b) $(\neg p \vee q) \rightarrow r$

RESPOSTA

b)

1. $(\neg p \vee q) \rightarrow r$

2. $\neg(\neg p \vee q) \vee r$

3. $(\neg(\neg p) \wedge \neg q) \vee r$

4. $(p \wedge \neg q) \vee r$

5. $(p \vee r) \wedge (\neg q \vee r)$

→ Verifique, por meio da construção da tabela-verdade, que a fórmula original e sua FNC são logicamente equivalentes

Elimina \rightarrow

De Morgan

Elimina dupla negação

Distribui \vee sobre \wedge

FNC

Lógica Proposicional

- **Forma Normal Disjuntiva (FND)**

- É muito utilizada no projeto de circuitos booleanos lógicos

- **Definição**

- Uma fórmula proposicional está na FND se for uma disjunção de **cláusulas duais**

- **Cláusula dual**

- Conjunção de literais

$$L_1 \wedge L_2 \wedge \dots \wedge L_n$$

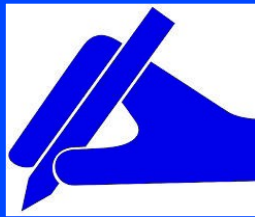
Lógica Proposicional

▪ Forma Normal Disjuntiva (FND)

- Pode-se dizer que uma fórmula está na FND se e somente se:

- = FNC {
1. Contém como conectivos apenas \wedge , \vee e \neg ;
 2. \neg só opera sobre proposições atômicas, isto é, não tem alcance sobre \wedge e \vee ;
 3. Não apresenta operadores de negação sucessivos como $\neg\neg$;
 4. \wedge não tem alcance sobre \vee , ou seja, **não** existem expressões como $p \wedge (q \vee r)$.

FNC: \vee \wedge



- **Exercício**

- Transforme a fórmula a seguir para a FND
 - $(p \wedge q) \rightarrow \neg p$



■ Exercício

- Transforme a fórmula a seguir para a FND
 - $(p \wedge q) \rightarrow \neg p$

RESPOSTA

1. $(p \wedge q) \rightarrow \neg p$ Elimina \rightarrow
 2. $\neg(p \wedge q) \vee \neg p$ De Morgan
 3. $\neg p \vee \neg q \vee \neg p$ Simplifica (idempotente)
 4. $\neg q \vee \neg p$
- Verifique, por meio da construção da tabela-verdade, que a fórmula original e sua FND são logicamente equivalentes