# Algoritmos y Estructuras de Datos I Axiomas y Teoremas Básicos del Cálculo Proposicional

## Equivalencia y negación

A1 Asociatividad equivalencia:

$$((p \equiv q) \equiv r) \equiv (p \equiv (q \equiv r))$$

A2 Conmutatividad equivalencia:

$$p \equiv q \equiv q \equiv p$$

A3 Neutro equivalencia:

$$p \equiv True \equiv p$$

T1 Reflexividad equivalencia:

$$p \equiv p$$

T2 Doble negación:

$$\neg \neg p \equiv p$$

T3 Equivalencia y negación:

$$\neg p \equiv p \equiv False$$

A4 Definición de Negación:

$$\neg(p \equiv q) \equiv \neg p \equiv q$$

# Conjunción y Disyunción

A5 Distributividad disyunción con equivalencia:

$$p \lor (q \equiv r) \equiv (p \lor q) \equiv (p \lor r)$$

A6 Regla dorada:

$$p \land q \equiv p \equiv q \equiv p \lor q$$

A7 Asociatividad disyunción:

$$(p \lor q) \lor r \equiv p \lor (q \lor r)$$

T4 Asociatividad de la conjunción:

$$p \wedge (q \wedge r) \equiv (p \wedge q) \wedge r$$

A8 Conmutatividad disyunción:

$$p \lor q \equiv q \lor p$$

T5 Conmutatividad de la conjunción:

$$p \wedge q \equiv q \wedge p$$

A9 Idempotencia disyunción:

$$p \lor p \equiv p$$

T6 Idempotencia de la conjunción:

$$p \wedge p \equiv p$$

T7 Elemento absorbente de la disyunción:

$$p \lor True \equiv True$$

T8 Elemento absorbente de la conjunción:

$$p \wedge False \equiv False$$

T9 Elemento neutro de la disyunción:

$$p \lor False \equiv p$$

T10 Neutro de la conjunción:

$$p \wedge True \equiv p$$

A10 Tercero excluido:

$$p \vee \neg p$$

T11 Contradicción:

$$p \land \neg p \equiv False$$

T12 De Morgan:

$$\neg (p \lor q) \equiv \neg p \land \neg q$$

**T13** De Morgan (bis):

$$\neg(p \land q) \equiv \neg p \lor \neg q$$

**T14** Distributividad de la disyunción con la conjunción:

$$p \lor (q \land r) \equiv (p \lor q) \land (p \lor r)$$

T15 Distributividad de la conjunción con la disyunción:

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

**T16** Ley de absorción:

$$p \land (p \lor q) \equiv p$$

T17 Ley de absorción (bis):

$$p \lor (p \land q) \equiv p$$

## Implicación

A11 Definición de implicación:

$$p \Rightarrow q \equiv p \vee q \equiv q$$

T18 Definición dual de implicación:

$$p \Rightarrow q \equiv p \land q \equiv p$$

T19 Caracterización de implicación:

$$p \Rightarrow q \equiv \neg p \lor q$$

T20 Contrarecíproca:

$$p \Rightarrow q \equiv \neg q \Rightarrow \neg p$$

**T21** Debilitamiento para  $\vee$ :

$$p \Rightarrow p \lor q$$

**T22** Debilitamiento para  $\wedge$ :

$$p \land q \Rightarrow p$$

T23 Modus ponens:

$$p \land (p \Rightarrow q) \Rightarrow q$$

T24 Modus ponens (version con equivalente):

$$p \land (p \Rightarrow q) \equiv p \land q$$

 $\mathbf{T25}$  Modus tollens:

$$(p \Rightarrow q) \land \neg q \Rightarrow \neg p$$

T26 Modus tollens (version con equivalente):

$$(p \Rightarrow q) \land \neg q \equiv \neg p \land \neg q$$

T27 Currificación:

$$p \Rightarrow (q \Rightarrow r) \equiv (p \land q \Rightarrow r)$$

T28 Transitividad de implicación:

$$(p \Rightarrow q) \land (q \Rightarrow r) \Rightarrow (p \Rightarrow r)$$

**T29** Distributividad a derecha de la implicación con la conjunción:

$$p \Rightarrow (q \land r) \equiv (p \Rightarrow q) \land (p \Rightarrow r)$$

**T30** Distributividad a izquierda de la implicación con la disyunción:

$$p \lor q \Rightarrow r \equiv (p \Rightarrow r) \land (q \Rightarrow r)$$

#### Otras definiciones

**A12** Definición de False:

$$False \equiv \neg True$$

A13 Definición de discrepancia:

$$p \not\equiv q \equiv \neg (p \equiv q)$$

A14 Definición de consecuencia:

$$p \Leftarrow q \equiv p \lor q \equiv p$$

**T31** Teorema (\*):

$$p \lor q \equiv p \lor \neg q \equiv p$$

#### Niveles de Precedencia

Los que están más arriba tienen mayor precedencia — "pegan más", se ponen entre paréntesis primero, se aplican primero.

E(x:=a),.	sustitución y evaluación
$\sqrt{\ },(\cdot)^2$	raíces y potencias
*,/	producto y división
$\max, \min$	máximo y mínimo
+,-	suma y resta
$=, \leq, \geq$	conectivos aritméticos
_	negación
$\vee \wedge$	disyunción y conjunción
$\Rightarrow \Leftarrow$	implicación y consecuencia
≡≢	equivalencia y discrepancia

Los operadores que están en un mismo nivel tienen exactamente la misma prioridad, así que deben ponerse siempre con paréntesis, a menos que asocien entre si  $(\lor y \lor, \not\equiv y \equiv, \max y \max)$ .

#### Regla de Leibniz

R1 Leibniz:

$$e = f \Rightarrow E(z := e) = E(z := f)$$

R2 Leibniz 2 (reemplazo de iguales por iguales):

$$e = f \wedge E(z := e) \equiv e = f \wedge E(z := f)$$