

# Algoritmos y Estructuras de Datos I

## Digesto de Axiomas y Teoremas Básicos del Cálculo Proposicional y Expresiones Cuantificadas

### Axiomas del cálculo proposicional

**A1** Asociatividad de la Equivalencia:

$$((P \equiv Q) \equiv R) \equiv (P \equiv (Q \equiv R))$$

**A2** Conmutatividad de la Equivalencia:

$$P \equiv Q \equiv Q \equiv P$$

**A3** Neutro de la Equivalencia:

$$P \equiv \text{True} \equiv P$$

**A4** Definición de la Negación:

$$\neg(P \equiv Q) \equiv \neg P \equiv Q$$

**A5** Definición de *False*:

$$\text{False} \equiv \neg \text{True}$$

**A6** Definición de la Discrepancia:

$$P \neq Q \equiv \neg(P \equiv Q)$$

**A7** Asociatividad de la Disyunción:

$$(P \vee Q) \vee R \equiv P \vee (Q \vee R)$$

**A8** Conmutatividad de la Disyunción:

$$P \vee Q \equiv Q \vee P$$

**A9** Idempotencia de la Disyunción:

$$P \vee P \equiv P$$

**A10** Distributividad de la Disyunción respecto a la Equivalencia:

$$P \vee (Q \equiv R) \equiv (P \vee Q) \equiv (P \vee R)$$

**A11** Tercero excluido:

$$P \vee \neg P$$

**A12** Regla Dorada:

$$P \wedge Q \equiv P \equiv Q \equiv P \vee Q$$

**A13** Leibniz:

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

**A14** Definición de la Implicación:

$$P \Rightarrow Q \equiv P \vee Q \equiv Q$$

**A15** Definición de la Consecuencia:

$$P \Leftarrow Q \equiv P \vee Q \equiv P$$

### Teoremas del cálculo proposicional

**T1** Metateorema de *True*:

Si  $P$  está demostrado,  $P \equiv \text{True}$

**T2** Doble Negación:

$$\neg\neg P \equiv P$$

**T3** Equivalencia y Negación:

$$P \equiv \neg P \equiv \text{False}$$

**T4** Elemento absorbente de la Disyunción:

$$P \vee \text{True} \equiv \text{True}$$

**T5** Elemento neutro de la Disyunción:

$$P \vee \text{False} \equiv P$$

**T6** Conmutatividad de la Conjunción:

$$P \wedge Q \equiv Q \wedge P$$

**T7** Asociatividad de la Conjunción:

$$P \wedge (Q \wedge R) \equiv (P \wedge Q) \wedge R$$

**T8** Teorema (\*):

$$P \vee Q \equiv P \vee \neg Q \equiv P$$

### Precedencia

4.  $\neg$

3.  $\vee, \wedge$

2.  $\Rightarrow, \Leftarrow$

1.  $\equiv, \neq$

## Axiomas de cuantificadores

**A16 (Rango vacío):**  $\langle \bigoplus i : False : T \rangle = e$

–  $e$  es elemento neutro de  $\oplus$  ( $a \oplus e = a$ )

**A17 (Rango unitario):**  $\langle \bigoplus i : i = C : T.i \rangle = T.C$

–  $i$  no aparece en  $C$

**A18 (Partición de rango):**  $\langle \bigoplus i : R.i \vee S.i : T.i \rangle = \langle \bigoplus i : R.i : T.i \rangle \oplus \langle \bigoplus i : S.i : T.i \rangle$

–  $\oplus$  es idempotente ( $a \oplus a = a$ ) ó  $R$  y  $S$  son disjuntos (no hay  $i$  tal que  $R.i \wedge S.i$ )

**A19 (Regla del término):**  $\langle \bigoplus i : R.i : T.i \oplus U.i \rangle = \langle \bigoplus i : R.i : T.i \rangle \oplus \langle \bigoplus i : R.i : U.i \rangle$

**A20 (Término constante):**  $\langle \bigoplus i : R.i : C \rangle = C$

–  $i$  no aparece en  $C$

–  $C \oplus C = C$  ( $\oplus$  es idempotente para  $C$ )

–  $R$  es no vacío

**A21 (Distributividad):**  $\langle \bigoplus i : R.i : C \otimes T.i \rangle = C \otimes \langle \bigoplus i : R.i : T.i \rangle$

–  $i$  no aparece en  $C$

–  $\otimes$  distributivo a izquierda con  $\oplus$

–  $R$  es no vacío o el neutro de  $\oplus$  es absorbente para  $\otimes$

Análogamente,  $\langle \bigoplus i : R.i : T.i \otimes C \rangle = \langle \bigoplus i : R.i : T.i \rangle \otimes C$

–  $i$  no aparece en  $C$

–  $\otimes$  distributivo a derecha con  $\oplus$

–  $R$  es no vacío o el neutro de  $\oplus$  es absorbente para  $\otimes$

**A22 (Anidado):**  $\langle \bigoplus i, j : R.i \wedge S.i.j : T.i.j \rangle = \langle \bigoplus i : R.i : \langle \bigoplus j : S.i.j : T.i.j \rangle \rangle$

**A23 (Intercambio):**  $\langle \forall i : R.i : T.i \rangle \equiv \langle \forall i :: R.i \Rightarrow T.i \rangle$

$\langle \exists i : R.i : T.i \rangle \equiv \langle \exists i :: R.i \wedge T.i \rangle$

**A24 (De Morgan):**  $\neg \langle \forall i : R.i : T.i \rangle \equiv \langle \exists i : R.i : \neg T.i \rangle$

$\neg \langle \exists i : R.i : T.i \rangle \equiv \langle \forall i : R.i : \neg T.i \rangle$

**A25 (Definición de conteo):**  $\langle N i : R.i : T.i \rangle = \langle \sum i : R.i \wedge T.i : 1 \rangle$

**A26 (Definición de máximo y mínimo):** Si el rango  $R$  es no vacío entonces

$z = \langle \text{Max } i : R.i : F.i \rangle \equiv \langle \exists i : R.i : z = F.i \rangle \wedge \langle \forall i : R.i : F.i \leq z \rangle$

$z = \langle \text{Min } i : R.i : F.i \rangle \equiv \langle \exists i : R.i : z = F.i \rangle \wedge \langle \forall i : R.i : z \leq F.i \rangle$

## Teoremas sobre cuantificadores

**T9 (Cambio de variable):**  $\langle \bigoplus i : R.i : T.i \rangle = \langle \bigoplus j : R.(f.j) : T.(f.j) \rangle$

–  $f$  tiene inversa en  $R$

–  $j$  no aparece en  $R$  y  $T$ .

## Algunos cuantificadores concretos

| Cuantificador ( $\bigoplus$ ) | Operador ( $\bigoplus$ ) | Neutro ( $e$ ) | Absorbente   | Idempotente? |
|-------------------------------|--------------------------|----------------|--------------|--------------|
| $\forall$                     | $\wedge$                 | <i>True</i>    | <i>False</i> | sí           |
| $\exists$                     | $\vee$                   | <i>False</i>   | <i>True</i>  | sí           |
| $\sum$                        | $+$                      | 0              | (no tiene)   | no           |
| $\prod$                       | $\times$                 | 1              | 0            | no           |
| Max                           | <i>max</i>               | $-\infty$      | $+\infty$    | sí           |
| Min                           | <i>min</i>               | $+\infty$      | $-\infty$    | sí           |