

# Algoritmos y Estructuras de Datos I

## Digesto de Axiomas y Teoremas Básicos

### Cuantificadores

#### Axiomas

- A1 (Rango vacío):**  $\langle \oplus i : False : T \rangle = e$   
 –  $e$  es el elemento neutro de  $\oplus$ :  $a \oplus e = a$
- A2 (Rango unitario):**  $\langle \oplus i : i = C : T.i \rangle = T.C$   
 –  $i$  no aparece en  $C$
- A3 (Partición de rango):**  $\langle \oplus i : R.i \vee S.i : T.i \rangle = \langle \oplus i : R.i : T.i \rangle \oplus \langle \oplus i : S.i : T.i \rangle$   
 –  $\oplus$  es idempotente ( $a \oplus a = a$ ) ó  $R$  y  $S$  son disjuntos (no hay  $i$  tal que  $R.i \wedge S.i$ )
- A4 (Regla del término):**  $\langle \oplus i : R.i : T.i \oplus U.i \rangle = \langle \oplus i : R.i : T.i \rangle \oplus \langle \oplus i : R.i : U.i \rangle$
- A5 (Término constante):**  $\langle \oplus i : R.i : C \rangle = C$   
 –  $i$  no aparece en  $C$   
 –  $C \oplus C = C$  ( $\oplus$  es idempotente para  $C$ )  
 –  $R$  es no vacío
- A6 (Distributividad):**  $\langle \oplus i : R.i : T.i \otimes C \rangle = \langle \oplus i : R.i : T.i \rangle \otimes C$   
 –  $i$  no aparece en  $C$   
 –  $\otimes$  distributivo con  $\oplus$ :  $(a \otimes c) \oplus (b \otimes c) = (a \oplus b) \otimes c$   
 –  $R$  es no vacío, o el neutro de  $\oplus$  es absorbente para  $\otimes$
- A7 (Anidado):**  $\langle \oplus i, j : R.i \wedge S.i.j : T.i.j \rangle = \langle \oplus i : R.i : \langle \oplus j : S.i.j : T.i.j \rangle \rangle$

#### Teoremas

- T1 (Cambio de variable):**  $\langle \oplus i : R.i : T.i \rangle = \langle \oplus j : R.(f.j) : T.(f.j) \rangle$   
 –  $f$  tiene inversa en  $R$   
 –  $j$  no aparece en  $R$  y  $T$ .
- T2 (Eliminación de variable):**  $\langle \oplus i, j : i = C \wedge R.i.j : T.i.j \rangle = \langle \oplus j : R.C.j : T.C.j \rangle$   
 –  $i, j$  no aparecen en  $C$ .
- T3 (Rango unitario y condición):**  $\langle \oplus i : i = C \wedge P.i : T.i \rangle = \begin{pmatrix} P.C \rightarrow T.C \\ \square \quad \neg P.C \rightarrow e \\ \end{pmatrix}$   
 – si  $i$  no aparece en  $C$   
 –  $e$  es el elemento neutro de  $\oplus$

#### Axiomas y Teoremas de Cuantificadores concretos

- A8 (Definición de conteo):**  $\langle N i : R.i : T.i \rangle = \langle \sum i : R.i \wedge T.i : 1 \rangle$
- A9 (Intercambio):**  $\langle \forall i : R.i : T.i \rangle \equiv \langle \forall i : R.i \Rightarrow T.i \rangle$   
 $\langle \exists i : R.i : T.i \rangle \equiv \langle \exists i : R.i \wedge T.i \rangle$
- A10 (De Morgan):**  $\neg \langle \forall i : R.i : T.i \rangle \equiv \langle \exists i : R.i : \neg T.i \rangle$   
 $\neg \langle \exists i : R.i : T.i \rangle \equiv \langle \forall i : R.i : \neg T.i \rangle$
- T4 (Propiedad de máximo y mínimo):** Si el rango  $R$  es no vacío entonces  
 $z = \langle \text{Max } i : R.i : F.i \rangle \equiv \langle \exists i : R.i : z = F.i \rangle \wedge \langle \forall i : R.i : F.i \leq z \rangle$   
 $z = \langle \text{Min } i : R.i : F.i \rangle \equiv \langle \exists i : R.i : z = F.i \rangle \wedge \langle \forall i : R.i : z \leq F.i \rangle$

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

# Cálculo Proposicional

## Axiomas

**A11:** Asociatividad de la Equivalencia:

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

**A12:** Conmutatividad de la Equivalencia:

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

**A13:** Neutro de la Equivalencia:

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

**A14:** Definición de la Negación:

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

**A15:** Definición de *False*:

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

**A16:** Definición de la Discrepancia:

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

**A17:** Asociatividad de la Disyunción:

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

**A18:** Conmutatividad de la Disyunción:

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

**A19:** Idempotencia de la Disyunción:

$$P \vee P \equiv P$$

**A20:** Distributividad de la Disyunción respecto a la Equivalencia:

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

**A21:** Tercero excluido:

$$P \vee \neg P$$

**A22:** Regla Dorada:

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

**A23:** Leibniz:

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

**A24:** Definición de la Implicación:

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

**A25:** Definición de la Consecuencia:

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

## Teoremas

**T5:** Doble Negación:

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

**T6:** Equivalencia y Negación:

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

**T7:** Elemento absorbente de la Disyunción:

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

**T8:** Elemento neutro de la Disyunción:

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

**T9:** Conmutatividad de la Conjunción:

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

**T10:** Asociatividad de la Conjunción:

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

**T11:** Leibniz 2 (reemplazo de iguales por iguales):

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

## Precedencia de Operadores

4.  $\neg$

3.  $\vee, \wedge$

2.  $\Rightarrow, \Leftarrow$

1.  $\equiv, \neq$