

Practico 1

1)

- a) False. $\langle \forall i : 0 \leq i < \#CasosCba : CasosCba !! i > 140 \rangle$
- b) True. $\langle \exists i : 0 \leq i < \#xs : xs !! i < 144 \rangle$
- c) False. $\langle \forall i : 1 \leq i < \#xs : xs !! i > xs !! (i - 1) \rangle$
- d) False. $\langle \exists i, j : 0 \leq i, j < \#xs \wedge i \neq j : (xs !! i) < 135 \wedge (xs !! j) < 135 \rangle$
- e) False.

2)

- a) Todo elemento de la lista es mayor a 140.
i está ligada y xs es libre.
- b) Existe un elemento en xs que es igual a x.
i está ligada, y x y xs estan libres.
- c) Para todo elemento de xs existe un elemento de ys talque ambos son iguales
- d) Cada elemento de xs es menor o igual al elemento que le sigue.

3)

$$\begin{aligned}
 & \langle \exists i : 0 \leq i < \#xs : xs !! i = x \rangle \\
 & \equiv \{xs=[141,134,137,87]\} \\
 & \langle \exists i : i \in \{0, 1, 2, 3\} : xs !! i = 134 \rangle \\
 & \equiv \{\text{Aplico el termino a cada elemento del rango}\} \\
 & (xs !! 0 == 134) \vee (xs !! 1 == 134) \vee (xs !! 2 == 134) \vee (xs !! 3 == 134) \\
 & \equiv \{\text{Evaluo las indexaciones}\} \\
 & (141 == 134) \vee (134 == 134) \vee (137 == 134) \vee (87 == 134) \\
 & \equiv \{\text{Evaluo las igualdades}\} \\
 & False \vee True \vee False \vee False \\
 & \equiv \{\text{Resuelvo las disyunciones}\} \\
 & True
 \end{aligned}$$

4)

- a) El producto de todos los numeros entre 1 y n.
- b) La suma de todos los elementos de xs dividido por el largo de xs. Puede pensarse como un promedio.
- c) El elemento mas grande de xs es menor al elemento mas chico de ys.
- d) Existen dos numeros mayores que dos y menores que n tal que al multipl-carlos obtenemos n

5)

a)

$$\begin{aligned}
& \langle \prod i : 1 \leq i < n : i \rangle \\
& \equiv \{ \text{Calculo el rango sabiendo que } n = 5 \} \\
& \langle \prod i : i \in \{1, 2, 3, 4, 5\} : i \rangle \\
& \equiv \{ \text{Aplico el termino para cada elemento del rango} \} \\
& 1 * 2 * 3 * 4 * 5 * \\
& \equiv \{ \text{Aritmetica} \} \\
& 120
\end{aligned}$$

b)

$$\begin{aligned}
& \langle \sum i : 0 \leq i < \#xs : xs !! i \rangle / \#xs \\
& \equiv \{ \#xs = 5 \} \\
& \langle \sum i : 0 \leq i < \#xs : xs !! i \rangle / \#xs \\
& \equiv \{ \text{Evaluo teniendo en cuenta que } \#xs = 5 \} \\
& \langle \sum i : i \in \{0, 1, 2, 3, 4\} : xs !! i \rangle / 5 \\
& \equiv \{ \text{Aplico el termino a cada elemento del rango} \} \\
& (xs !! 0 + xs !! 1 + xs !! 2 + xs !! 3 + xs !! 4) / 5 \\
& \equiv \{ \text{Evaluo las indexaciones con } xs = [6, 9, 3, 9, 8] \} \\
& (6 + 9 + 3 + 9 + 8) / 5 \\
& \equiv \{ \text{Aritmetica} \} \\
& 35/5 \\
& \equiv \{ \text{Aritmetica} \} \\
& 7
\end{aligned}$$

d)

$$\begin{aligned}
& \langle \exists i, j : (2 \leq i < n) \wedge (2 \leq j < n) : i * j = n \rangle \\
& \equiv \{ \text{Evaluo teniendo en cuenta que } n=5 \} \\
& \langle \exists i, j : i \in \{2, 3, 4\} \wedge j \in \{2, 3, 4\} : i * j = 5 \rangle \\
& \equiv \{ \text{Evaluo el termino segun el rango} \} \\
& (2*2 = 5) \vee (2*3 = 5) \vee (2*4 = 5) \vee (3*2 = 5) \vee (3*3 = 5) \vee (3*4 = 5) \vee (4*2 = 5) \vee (4*3 = 5) \vee (4*4 = 5) \\
& \equiv \{ \text{Aritmetica} \} \\
& (4 = 5) \vee (6 = 5) \vee (8 = 5) \vee (6 = 5) \vee (9 = 5) \vee (12 = 5) \vee (8 = 5) \vee (12 = 5) \vee (16 = 5) \\
& \equiv \{ \text{Evalamos las igualdades} \} \\
& False \vee False \vee False \vee False \vee False \vee False \vee False \vee False \vee False \\
& \equiv \{ \text{Resolvemos la disyuncion} \} \\
& False
\end{aligned}$$

6)

a) m: No ligada; i: ligada.

$$m = \langle \text{Max } i : 0 \leq i < \# \text{casos} : xs !! i \rangle$$

b) j,i ligadas.

$$\text{maxXs} = \langle \text{Max } j : 0 \leq j < \#xs : xs !! j \rangle$$

$$\langle \exists i : 0 \leq i < \#xs \wedge xs !! i = \text{maxXs} : i \rangle$$

Probemos evaluarlo: xs = [100, 200, 155]

$$\langle \exists i : 0 \leq i < 3 \wedge xs !! i = \underline{\text{maxXs}} : i \rangle$$

$$\equiv \{ \text{maxXs}=200, \#xs=3 \}$$

$$\langle \exists i : i \in \{0, 1, 2\} \wedge xs !! i = 200 : i \rangle$$

$$\langle \exists i : i = 1 : i \rangle$$

1

c) No ligada: i; Ligada: j.

$$\langle \Sigma j : 0 \leq j < \#xs \wedge i < j < i + 7 : xs !! i \rangle$$

Probemos evaluarlo: xs=[1,2,3,4]

$$\langle \Sigma j : 0 \leq j < \#xs \wedge i < j < i + 3 : xs !! i \rangle$$

$$\equiv \{xs=[1,2,3,4], \#xs=4\}$$

$$\langle \Sigma j : 0 \leq j < 4 \wedge i < j < i + 3 : xs !! i \rangle$$

$$\equiv \{ \text{Supongamos que } i=1 \}$$

$$\langle \Sigma j : 0 \leq j < 4 \wedge 1 < j < 1 + 3 : xs !! i \rangle$$

$$\equiv \{ \text{Aritmetica} \}$$

$$\langle \Sigma j : 0 \leq j < 4 \wedge 1 < j < 4 : xs !! i \rangle$$

$$\equiv \{ \text{Reducimos el rango} \}$$

$$\langle \Sigma j : i \in \{2, 3\} : xs !! i \rangle$$

$$\equiv \{ \text{Evaluamos el termino en el rango} \}$$

$$xs !! 2 + xs !! 3$$

$$\equiv \{ \text{Evaluamos los indices} \}$$

$$3 + 4$$

$$\equiv \{ \text{Aritmetica} \}$$

7

d)

$$xs !! d > \langle \Sigma i : 0 \leq i < \#xs \wedge d - 7 \leq i < d : xs !! i \rangle / \#xs$$

e)

$$\langle \Sigma i : 0 \leq i < \#xs \wedge esPar.i : xs !! i \rangle$$

f)

$$\langle \exists j : 0 \leq j : n = 2^j \rangle$$

7)

a)

$$\langle \Pi i : 0 \leq i \leq n \wedge i \bmod 3 = 1 : i \rangle$$

$$\equiv \{n=10\}$$

$$\langle \Pi i : 0 \leq i \leq 10 \wedge i \bmod 3 = 1 : i \rangle$$

$$\equiv \{\text{Calculo el rango}\}$$

$$\langle \Pi i : i \in \{1, 4, 7, 10\} : i \rangle$$

8)

a)

$$\langle \exists i : i = 3 \wedge par.i : 2 * i = 6 \rangle$$

$$\equiv \{\text{Rango vacio}\}$$

$$\langle \exists i : False : 2 * i = 6 \rangle$$

$$\equiv \{\text{Neutro de } \vee\}$$

$$False$$

b)

$$\langle \Sigma i : 5 \leq i \wedge i \leq 5 : -2 * i \rangle$$

$$\equiv \{\text{Aritmetica}\}$$

$$\langle \Sigma i : \underline{(5 < i) \vee (5 = i) \wedge (i < 5) \vee (5 = i)} : -2 * i \rangle$$

$$\equiv \{\text{Distributividad de la disyuncion con la conjuncion}\}$$

$$\langle \Sigma i : \underline{((5 < i) \wedge (i < 5)) \vee (5 = i)} : -2 * i \rangle$$

$$\equiv \{\text{Principio de no contradiccion}\}$$

$$\langle \Sigma i : \underline{(False) \vee (5 = i)} : -2 * i \rangle$$

$$\equiv \{\text{Elemento neutro de la disyuncion}\}$$

$$\langle \Sigma i : 5 = i : -2 * i \rangle$$

$$\equiv \{\text{Rango unitario}\}$$

$$-2 * 5$$

$$\equiv \{\text{Aritmetica}\}$$

$$-10$$

c)

$$\begin{aligned}
& \langle \Pi i : 0 < i < 1 : 34 \rangle \\
& \equiv \{\text{Evaluamos Rango}\} \\
& \langle \Pi i : False : 34 \rangle \\
& \equiv \{\text{Rango vacio}\} \\
& 1
\end{aligned}$$

d)

$$\begin{aligned}
& \langle Min\ i : i \leq 0 : n * (i + 2) - n * i \rangle \\
& \equiv \{\text{Aritmetica}\} \\
& \langle Min\ i : i \leq 0 : n * ((i + 2) - i) \rangle \\
& \equiv \{\text{Aritmetica}\} \\
& \langle Min\ i : i \leq 0 : n * 2 \rangle \\
& \equiv \{\text{Termino constante}\} \\
& n * 2
\end{aligned}$$

e)

$$\begin{aligned}
& \langle Max\ as : (a \triangleright as) = [] : \#as \rangle \\
& \equiv \{\text{Evaluamos rango}\} \\
& \langle Max\ as : False : \#as \rangle \\
& \equiv \{\text{Rango vacio}\} \\
& 0
\end{aligned}$$

9)

a)

$$\begin{aligned}
& \langle \Sigma i : (i = 0) \vee (4 > i \geq 1) : n * (i + 1) \rangle \\
& \equiv \{\text{Particion de rango}\} \\
& \langle \Sigma i : i = 0 : n * (i + 1) \rangle \vee \langle \Sigma i : 4 > i \geq 1 : n * (i + 1) \rangle
\end{aligned}$$

b) No se puede aplicar particion de rango ya que R.i y S.i no son disjuntos, debido a que ambos incluyen al número 3.

c) No se puede aplicar particion de rango ya que R.i y S.i no son disjuntos, debido a que ambos incluyen al número 1.

d)

$$\begin{aligned}
& \Pi i : 0 \leq i < n \wedge ((i \bmod 3 = 0) \vee (i \bmod 3 = 1)) : 2 * i \\
& \equiv \{\text{Distributiva de la conjuncion con respecto a la disyuncion}\} \\
& \Pi i : [(0 \leq i < n) \wedge (i \bmod 3 = 0)] \vee [(0 \leq i < n) \wedge (i \bmod 3 = 1)] : 2 * i \\
& \langle \Pi i : (0 \leq i < n) \wedge (i \bmod 3 = 0) : 2 * i \rangle * \langle \Pi i : (0 \leq i < n) \wedge (i \bmod 3 = 1) : 2 * i \rangle
\end{aligned}$$

- 11) El error se encuentra en primer paso. Para explicarlo veamos si las siguientes expresiones son equivalentes cuando $\#xs = 0$:

$$\begin{aligned}
(0 \leq i < \#xs) & \equiv (i = 0 \vee 1 \leq i < \#xs) \\
& \equiv \{\#xs = 0\} \\
(0 \leq i < 0) & \equiv (i = 0 \vee 1 \leq i < 0) \\
& \equiv \{\text{Evaluamos los rangos}\} \\
False & \equiv (i = 0 \vee False) \\
& \equiv \{\text{Neutro de la disyuncion}\} \\
False & \equiv (i = 0)
\end{aligned}$$

\therefore las expresiones no son equivalentes

12)

- a) No se puede aplicar distributividad ya que i aparece en C.
b) Se puede aplicar distributividad ya que \vee es distributiva con \wedge , ademas de que el neutro de \wedge es absorbente para \vee

$$\begin{aligned}
& \langle \forall i : i = 0 \vee 1 \leq i < 4 : \neg f.i \vee \neg f.n \rangle \\
& \equiv \{\text{Distributividad}\} \\
& \langle \forall i : i = 0 \vee 1 \leq i < 4 : \neg f.i \rangle \vee \neg f.n
\end{aligned}$$

- 13) Evaluemos manualmente el ejercicio c:

$$\begin{aligned}
& \langle \forall i : i = 0 \vee 1 \leq i < 4 : \neg f.i \vee \neg f.n \rangle \\
& \equiv \{\text{Calculo el rango}\} \\
& \langle \forall i : i \in \{0, 1, 2, 3\} : \neg f.i \vee \neg f.n \rangle \\
& \equiv \{\text{Aplico el termino a cada elemento del rango}\} \\
& (\neg f.0 \vee \neg f.3) \wedge (\neg f.1 \vee \neg f.3) \wedge (\neg f.2 \vee \neg f.3) \wedge (\neg f.3 \vee \neg f.3) \\
& \equiv \{\text{Def de f.x}\} \\
& (\neg True \vee \neg False) \wedge (\neg False \vee \neg False) \wedge (\neg False \vee \neg False) \wedge (\neg False \vee \neg False) \\
& \equiv \{\text{Evaluamos las negaciones}\}
\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
& (False \vee True) \wedge (True \vee True) \wedge (True \vee True) \wedge (True \vee True) \\
& \equiv \{\text{Evaluamos las disyunciones}\} \\
& \quad True \wedge True \wedge True \wedge True \\
& \equiv \{\text{Evaluamos las conjunciones}\} \\
& \quad True
\end{aligned}$$

Ahora probemos la version a la que se aplicó la distributividad.

$$\begin{aligned}
& \langle \forall i : i = 0 \vee 1 \leq i < 4 : \neg f.i \rangle \vee \neg f.3 \\
& \equiv \{\text{Calculo el rango}\} \\
& \quad \langle \forall i : i \in \{0, 1, 2, 3\} : \neg f.i \rangle \vee \neg f.3 \\
& \equiv \{\text{Aplicamos el termino en el rango}\} \\
& \quad [(\neg f.0) \wedge (\neg f.1) \wedge (\neg f.2) \wedge (\neg f.3)] \vee \neg f.3 \\
& \equiv \{\text{Def de f.x}\} \\
& \quad [(\neg True) \wedge (\neg False) \wedge (\neg False) \wedge (\neg False)] \vee \neg False \\
& \equiv \{\text{Aplicamos la negacion}\} \\
& \quad [(False) \wedge (True) \wedge (True) \wedge (True)] \vee True \\
& \equiv \{\text{Evaluamos la conjuncion}\} \\
& \quad False \vee True \\
& \equiv \{\text{Evaluamos la conjuncion}\} \\
& \quad True
\end{aligned}$$

14)

a) Si se puede.

15)

a)

$$\begin{aligned}
& \langle N \ a, as : a \triangleright as = xs \wedge xs = [] : \#as = 1 \rangle \\
& \equiv \{\text{Evaluamos el rango}\} \\
& \quad \langle N \ a, as : False : \#as = 1 \rangle \\
& \equiv \{\text{Rango vacio}\}
\end{aligned}$$

0

b)

$$\begin{aligned}
&\langle N \ i : i - n = 1 : par.i \rangle \\
&\equiv \{\text{Despejamos } i\} \\
&\langle N \ i : i = 1 + n : par.i \rangle \\
&\equiv \{\text{rango unitario}\}
\end{aligned}$$

c)

$$\begin{aligned}
&\langle N \ i : i = 0 \vee 1 \leq i < \#xs + 1 : par.((x \triangleright xs) !! i) \rangle \\
&\equiv \{\text{Particion de rango}\} \\
&\langle N \ i : i = 0 : par.((x \triangleright xs) !! i) \rangle + \langle N \ i : 1 \leq i < \#xs + 1 : par.((x \triangleright xs) !! i) \rangle
\end{aligned}$$