

Lógica

Mauro Polenta Mora

Ejercicio 8

Consigna

- (a) Defina una función de rango $r : PROP \rightarrow \mathbb{N}$ que dada una fórmula proposicional calcula la altura del árbol asociado a esa fórmula. Ejemplo: $r(p_i) = 0$.

Calcule el rango de las proposiciones del Ejercicio 1.

- (b) Defina una función $con : PROP \rightarrow \mathbb{N}$ tal que $con(\varphi)$ denota la cantidad de ocurrencias de conectivos en la fórmula φ .

Calcule con para las proposiciones del Ejercicio 1.

- (c) Indique cuál de las siguientes afirmaciones es correcta y cuál no, y en cada caso justifique su respuesta mediante la demostración:
1. Para toda fórmula φ , $r(\varphi) \geq con(\varphi)$.
 2. Para toda fórmula φ , $r(\varphi) < con(\varphi)$.
 3. Para toda fórmula φ , $r(\varphi) \leq con(\varphi)$.

Premisa

Estaremos definiendo funciones usando el ERP sobre $PROP$, veamos como se define dicho esquema:

Sea B un conjunto, y:

1. una función $H_{AT} : AT \rightarrow B$, y
2. para cada conectivo $* \in C_2$, una función $H_* : PROP \times B \times PROP \times B \rightarrow B$, y
3. una función $H_- : PROP \times B \rightarrow B$

Entonces, existe una única función $F : PROP \rightarrow B$ tal que:

1. $F(\alpha) = H_{AT}(\alpha)$ con $\alpha \in AT$
2. $F((\alpha * \beta)) = H_*(\alpha, F(\alpha), \beta, F(\beta))$ con $\alpha, \beta \in PROP$
3. $F((\neg\alpha)) = H_-(\alpha, F(\alpha))$ con $\alpha \in PROP$

Resolución (parte a)

Observación: Se define la altura de un árbol por la máxima cantidad de aristas que se deben recorrer para llegar a una hoja.

Definamos la función $r : PROP \rightarrow \mathbb{N}$ que dado una fórmula proposicional, calcula la altura del árbol asociado a esa fórmula. Para esto definamos las funciones auxiliares H_{AT} , H_* y H_- :

1. $H_{AT}(\alpha) = 0$ con $\alpha \in AT$
2. $H_*(\alpha, h_1, \beta, h_2) = 1 + \max(h_1, h_2)$ con $\alpha, \beta \in PROP$
3. $H_-(\alpha, h) = 1 + h$ con $\alpha \in PROP$

Entonces, definimos $r : PROP \rightarrow \mathbb{N}$ como:

1. $r(\alpha) = 0$ con $\alpha \in AT$
2. $r((\alpha * \beta)) = 1 + \max(r(\alpha), r(\beta))$ con $\alpha, \beta \in PROP$
3. $r((\neg \alpha)) = 1 + r(\alpha)$ con $\alpha \in PROP$

Calculemos r para las proposiciones del Ejercicio 1:

Proposición 1

$$(((\neg p_2) \rightarrow (p_3 \vee (p_1 \leftrightarrow p_2))) \wedge (\neg p_3)) \in PROP$$

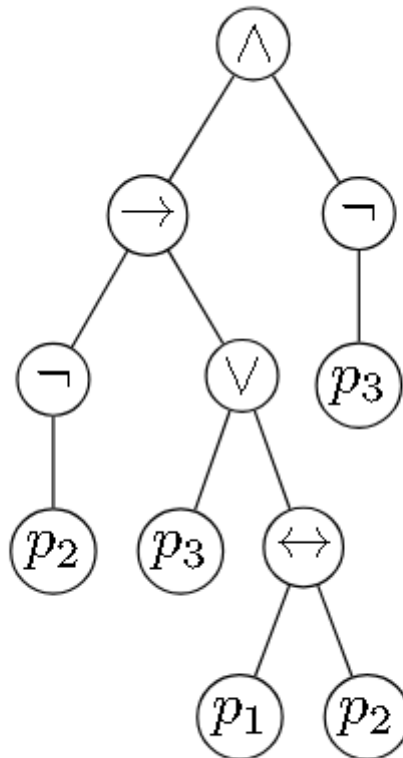


Figure 1: fig1

Calculemos su altura:

$$r((((\neg p_2) \rightarrow (p_3 \vee (p_1 \leftrightarrow p_2))) \wedge (\neg p_3))) = 4$$

Proposición 2

$$((p_7 \rightarrow (\neg \perp)) \leftrightarrow ((p_4 \wedge (\neg p_2)) \rightarrow p_1)) \in PROP$$



Figure 2: fig2

Calculemos su altura:

$$r(((p_7 \rightarrow (\neg \perp)) \leftrightarrow ((p_4 \wedge (\neg p_2)) \rightarrow p_1))) = 4$$

Resolucion (parte b)

Definamos la función $con : PROP \rightarrow \mathbb{N}$ tal que $con(\varphi)$ denota la cantidad de ocurrencias de conectivos en la fórmula φ . Para esto definamos las funciones auxiliares H_{AT} , H_* y H_{\neg} :

1. $H_{AT}(\alpha) = 0$ con $\alpha \in AT$
2. $H_*(\alpha, c_1, \beta, c_2) = 1 + c_1 + c_2$ con $\alpha, \beta \in PROP$
3. $H_-(\alpha, c) = 1 + c$ con $\alpha \in PROP$

Entonces, definimos $con : PROP \rightarrow \mathbb{N}$ como:

1. $con(\alpha) = 0$ con $\alpha \in AT$
2. $con((\alpha * \beta)) = 1 + con(\alpha) + con(\beta)$ con $\alpha, \beta \in PROP$
3. $con((\neg \alpha)) = 1 + con(\alpha)$ con $\alpha \in PROP$

Calculemos con para las proposiciones del Ejercicio 1:

Proposición 1

$$(((\neg p_2) \rightarrow (p_3 \vee (p_1 \leftrightarrow p_2))) \wedge (\neg p_3)) \in PROP$$

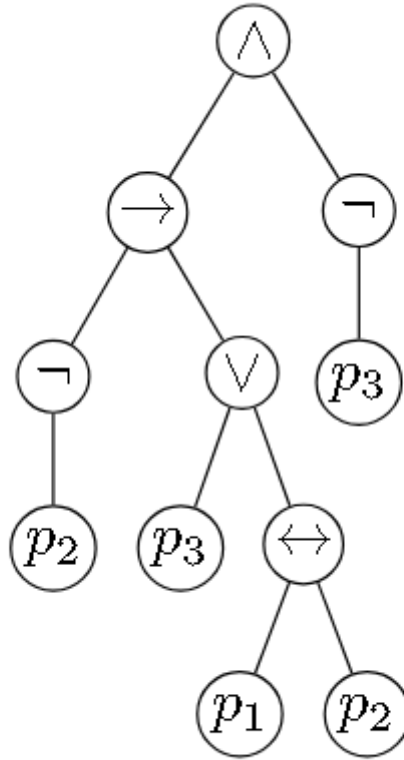


Figure 3: fig1

Calculemos la cantidad de conectivos:

$$con((((\neg p_2) \rightarrow (p_3 \vee (p_1 \leftrightarrow p_2))) \wedge (\neg p_3))) = 6$$

Proposición 2

$$((p_7 \rightarrow (\neg \perp)) \leftrightarrow ((p_4 \wedge (\neg p_2)) \rightarrow p_1)) \in PROP$$



Figure 4: fig2

Calculemos la cantidad de conectivos:

$$con(((p_7 \rightarrow (\neg \perp)) \leftrightarrow ((p_4 \wedge (\neg p_2)) \rightarrow p_1))) = 6$$

Observar que \perp no es considerado un conectivo.

Resolucion (parte c)

Afirmación 1

Para toda fórmula φ , $r(\varphi) \geq con(\varphi)$.

Esta afirmación es FALSA, tenemos como contraejemplo cualquiera de las proposiciones del Ejercicio 1.

Afirmación 2

Para toda fórmula φ , $r(\varphi) < con(\varphi)$.

Esta afirmación es FALSA, veamos el siguiente contraejemplo:

$$\varphi = \neg(\neg(\neg p_1))$$

fig3

Figure 5: fig3

Observemos que: $r(\varphi) = 3$ y $con(\varphi) = 3$

Afirmación 3

Para toda fórmula φ , $r(\varphi) \leq con(\varphi)$.

Esta afirmación es VERDADERA, veamos la demostración usando el PIP sobre *PROP*

PASO BASE

$$P(\alpha) : r(\alpha) \leq con(\alpha) \text{ con } \alpha \in AT$$

Usando las respectivas reglas 1 de r y con tenemos que:

1. $r(\alpha) = 0$ con $\alpha \in AT$
2. $con(\alpha) = 0$ con $\alpha \in AT$

Entonces, $r(\alpha) \leq con(\alpha)$

PASO INDUCTIVO

$$(H) \ P(\varphi) : r(\varphi) \leq con(\varphi) \text{ con } \varphi \in PROP$$

PARTE 1

(T) $P((\neg\varphi)) : r((\neg\varphi)) \leq con((\neg\varphi))$ con $\varphi \in PROP$

Usando las respectivas reglas 3 de r y con tenemos que:

1. $r((\neg\varphi)) = 1 + r(\varphi)$ con $\varphi \in PROP$
2. $con((\neg\varphi)) = 1 + con(\varphi)$ con $\varphi \in PROP$

Entonces veamos la siguiente cadena de sii:

$$r((\neg\varphi)) \leq con((\neg\varphi)) \iff 1 + r(\varphi) \leq 1 + con(\varphi) \iff r(\varphi) \leq con(\varphi)$$

Donde lo último se cumple por la hipótesis

PARTE 2

(T) $P((\varphi * \psi)) : r((\varphi * \psi)) \leq con((\varphi * \psi))$ con $\varphi, \psi \in PROP$

Usando las respectivas reglas 2 de r y con tenemos que:

1. $r((\varphi * \psi)) = 1 + \max(r(\varphi), r(\psi))$ con $\varphi, \psi \in PROP$
2. $con((\varphi * \psi)) = 1 + con(\varphi) + con(\psi)$ con $\varphi, \psi \in PROP$

Entonces veamos la siguiente cadena de sii:

$$r((\varphi * \psi)) \leq con((\varphi * \psi)) \iff 1 + \max(r(\varphi), r(\psi)) \leq 1 + con(\varphi) + con(\psi) \iff \max(r(\varphi), r(\psi)) \leq con(\varphi) + con(\psi)$$

Pero sabemos por hipótesis que:

1. $r(\varphi) \leq con(\varphi)$
2. $r(\psi) \leq con(\psi)$

Por consecuencia, $\max(r(\varphi), r(\psi)) \leq con(\varphi) + con(\psi)$

Entonces, $r((\varphi * \psi)) \leq con((\varphi * \psi))$

Esto prueba la propiedad para todo φ