



Integrantes: Andrés M. Hense, Victoria Espil

Ejercicio 12 Para probar que el programa es correcto respecto a la especificación, vamos a probar estas implicaciones por separado, y por monotonía llegaremos a que el programa es correcto.

- $Pre \rightarrow wp(\text{codigo previo al ciclo}, P_c)$
- $P_c \rightarrow wp(\text{ciclo}, Q_c)$
- $Q_c \rightarrow wp(\text{codigo posterior al ciclo}, Post)$

Especificación del ciclo:

- $Pre : True$
- $Post : r = True \leftrightarrow ((\exists k : \mathbb{Z})(0 \leq k < |s|) \wedge_L s[k] = e]$
- $P_c : i = 0 \wedge j = -1$
- $Q_c : i = |s| \wedge \text{if } (\exists k : \mathbb{Z})(0 \leq k < i) \wedge_L s[k] = e] \text{ then } j = k \text{ else } j = -1 \text{ fi}$
- $B : i < |s|$
- $I : 0 \leq i < |s| \wedge \text{if } (\exists k : \mathbb{Z})(0 \leq k < i) \wedge_L s[k] = e] \text{ then } j = k \text{ else } j = -1 \text{ fi}$
- $f_v : |s| - i$

Empecemos probando la primer implicación

$Pre \rightarrow wp(\text{codigo previo al ciclo}, P_c)$

$$\begin{aligned} wp(i := 0; j := -1, P_c) &\equiv wp(i := 0, wp(j := -1, P_c)) \\ &\equiv wp(i := 0, (P_c)_{-1}^j) \\ &\equiv (i = 0 \wedge -1 = -1)_0^i \\ &\equiv 0 = 0 \wedge True \\ &\equiv True \end{aligned}$$

Luego $True \rightarrow True$, es tautología.

$P_c \rightarrow wp(\text{ciclo}, Q_c)$

blablabla

$Q_c \rightarrow wp(\text{codigo posterior al ciclo}, Post)$

S: if $(j! = -1)$ then $r = True$ else $r = False$ endif

$$\begin{aligned}
wp(\mathbf{S}, Post) &\equiv \text{def}(j! = -1) \wedge_L \left(\left((j! = -1) \wedge wp(r = \text{True}, Post) \right) \vee \left(\neg(j! = -1) \wedge wp(j = \text{False}, Post) \right) \right) \\
&\equiv \text{True} \wedge \left(\left((j! = -1) \wedge Post_{\text{True}}^r \right) \vee \left(j = -1 \wedge Post_{\text{False}}^r \right) \right) \\
&\equiv \left(j! = -1 \wedge \text{True} = \text{True} \leftrightarrow ((\exists k : \mathbb{Z})(0 \leq k < |s|) \wedge_L s[k = e]) \right) \vee \\
&\quad \left(j = -1 \wedge \text{False} = \text{True} \leftrightarrow ((\exists k : \mathbb{Z})(0 \leq k < |s|) \wedge_L s[k = e]) \right) \\
&\equiv \left(j! = -1 \wedge \text{True} \leftrightarrow ((\exists k : \mathbb{Z})(0 \leq k < |s|) \wedge_L s[k = e]) \right) \vee \\
&\quad \left(j = -1 \wedge \text{False} \leftrightarrow ((\exists k : \mathbb{Z})(0 \leq k < |s|) \wedge_L s[k = e]) \right) \\
&\equiv \left(j! = -1 \wedge ((\exists k : \mathbb{Z})(0 \leq k < |s|) \wedge_L s[k = e]) \right) \vee \\
&\quad \left(j = -1 \wedge \neg((\exists k : \mathbb{Z})(0 \leq k < |s|) \wedge_L s[k = e]) \right) \\
&\equiv (j! = -1) \leftrightarrow ((\exists k : \mathbb{Z})(0 \leq k < |s|) \wedge_L s[k = e])
\end{aligned}$$