

Por punto I, $c_1 \in L$ y $c_2 \in L$ entonces $((c_1 \# c_1) @ c_2) \in L$ por punto I
 Como $((c_1 \# c_1) @ c_2) \in L$ entonces $((((c_1 \# c_1) @ c_2) \# c_2) @ c_2) \in L$ por punto II

b) Sea $F: L \rightarrow \text{PROP}$, una función tal que:

I) $F(c_i) = P_i, \forall i \in \mathbb{N}$

II) $F(((t_1 \# t_2) @ t_3)) = ((F(t_1) \wedge F(t_2)) \rightarrow F(t_3))$

c) Por inducción en L

Ⓟ sea v una valoración, ¿vál?
 $v(F(c_i)) = v(P_i) = \begin{cases} 0 & ? \\ 1 & ? \end{cases}$, por lo tanto se cumple.

↑
 por definición de F.

Ⓟ

HI

~~$(\forall t_1 \in L)((\exists v)(v(F(t_1)) = 1))$~~

~~$(\forall t_2 \in L)((\exists v)(v(F(t_2)) = 1))$~~

~~$(\forall t_3 \in L)((\exists v)(v(F(t_3)) = 1))$~~

II

$(\forall ((t_1 \# t_2) @ t_3) \in L)((\exists v)(v(F(((t_1 \# t_2) @ t_3))) = 1))$

DPI

$F(((t_1 \# t_2) @ t_3)) = ((F(t_1) \wedge F(t_2)) \rightarrow F(t_3))$

↑
 por definición de F.

Se por HI, que existe v valoración tal que $v(F(t_1)) = 1$, $v(F(t_2)) = 1$ y $v(F(t_3)) = 1$ igual ✗

Por lo tanto:

$v(((F(t_1) \wedge F(t_2)) \rightarrow F(t_3))) = \max \{ 1 - \min \{ v(F(t_1)), v(F(t_2)) \}, v(F(t_3)) \} = 1$

↑
por ser v una valoración

↑
por HI

$= \max \{ 1 - \min \{ 1, 1 \}, 1 \} = \max \{ 0, 1 \} = 1$

Por lo tanto se cumple que $(\forall \alpha \in L)((\exists v)(v(F(\alpha)) = 1))$