

1) th. $h(A) \leq \#_{P_i, \perp, \neg, \wedge, \vee, \Rightarrow}(A)$

Per induzione strutturale sulle formule di logica proposizionale:

• caso P_i : devo dimostrare $h(P_i) \leq \#_{P_i, \perp, \neg, \wedge, \vee, \Rightarrow}(P_i)$,
ovvero $1 \leq 1$. Chiaro.

• caso \perp : devo dimostrare $h(\perp) \leq \#_{P_i, \perp, \neg, \wedge, \vee, \Rightarrow}(\perp)$,
ovvero $1 \leq 1$. Chiaro.

• caso $\neg B$: assumo $h(B) \leq \#_{P_i, \perp, \neg, \wedge, \vee, \Rightarrow}(B)$ (II) e
devo dimostrare $h(\neg B) \leq \#_{P_i, \perp, \neg, \wedge, \vee, \Rightarrow}(\neg B)$,
ovvero $h(B) + 1 \leq \#_{P_i, \perp, \neg, \wedge, \vee, \Rightarrow}(B) + 1$. Per
il puro principio di equivalenza deb. disuguaglianza
mi riduco a dimostrare $h(B) \leq \#_{P_i, \perp, \neg, \wedge, \vee, \Rightarrow}(B)$.
Chiaro per II.

• caso $B \wedge C$: assumo $h(B) \leq \#_{P_i, \perp, \neg, \wedge, \vee, \Rightarrow}(B)$ (II1) e
 $h(C) \leq \#_{P_i, \perp, \neg, \wedge, \vee, \Rightarrow}(C)$ (II2) e dimostro
 $h(B \wedge C) \leq \#_{P_i, \perp, \neg, \wedge, \vee, \Rightarrow}(B \wedge C)$, ovvero
 $\max(h(B), h(C)) + 1 \leq \#_{P_i, \perp, \neg, \wedge, \vee, \Rightarrow}(B) +$
 $1 + \#_{P_i, \perp, \neg, \wedge, \vee, \Rightarrow}(C) + 1$. Per il puro principio di equivalenza
della disuguaglianza, mi riduco a dimostrare
 $\max(h(B), h(C)) \leq \#_{P_i, \perp, \neg, \wedge, \vee, \Rightarrow}(B) + \#_{P_i, \perp, \neg, \wedge, \vee, \Rightarrow}(C)$.
Sommando membro a membro II1 e II2, ottengo
 $h(B) + h(C) \leq \#_{P_i, \perp, \neg, \wedge, \vee, \Rightarrow}(B) + \#_{P_i, \perp, \neg, \wedge, \vee, \Rightarrow}(C)$ (H).
Per la proprietà di \max su \mathbb{N} , ottengo
 $\max(h(B), h(C)) \leq h(B) + h(C)$ (K). Per la
proprietà transitiva di \leq , K e H ho
 $\max(h(B), h(C)) \leq \#_{P_i, \perp, \neg, \wedge, \vee, \Rightarrow}(B) + \#_{P_i, \perp, \neg, \wedge, \vee, \Rightarrow}(C)$.

• $B \vee C$: analogo a $B \wedge C$.
• $B \Rightarrow C$: analogo a $B \wedge C$.

2) th. $\#_{\wedge, \vee, \rightarrow} (A) = 0 \rightarrow h(A) = \#_{p_i, \perp, \neg, \wedge, \vee, \rightarrow} (A)$

Per induzione strutturale sulla formula di logica proposizionale A:

• caso p_i : assunto $\#_{\wedge, \vee, \rightarrow} (p_i) = 0$ (superfluo) e diretto
 $h(p_i) = \#_{p_i, \perp, \neg, \wedge, \vee, \rightarrow} (p_i)$, ovvero $1 = 1$. Chiaro.

• caso \perp : assunto $\#_{\wedge, \vee, \rightarrow} (\perp) = 0$ (superfluo) e diretto
 $h(\perp) = \#_{p_i, \perp, \neg, \wedge, \vee, \rightarrow} (\perp)$, ovvero $1 = 1$. Chiaro.

• caso $\neg B$: assunto $\#_{\wedge, \vee, \rightarrow} (B) = 0 \rightarrow h(B) = \#_{p_i, \perp, \neg, \wedge, \vee, \rightarrow} (B)$ (II) e
 diretto $\#_{\wedge, \vee, \rightarrow} (\neg B) = 0 \rightarrow h(\neg B) = \#_{p_i, \perp, \neg, \wedge, \vee, \rightarrow} (\neg B)$. Assunto
 $\#_{\wedge, \vee, \rightarrow} (\neg B) = 0$ (H) e diretto $h(B) = \#_{p_i, \perp, \neg, \wedge, \vee, \rightarrow} (\neg B)$,
 ovvero $h(B) + 1 = \#_{p_i, \perp, \neg, \wedge, \vee, \rightarrow} (B) + 1$. Per il primo
 principio di equivalenza delle uguaglianze, mi riduco
 a dimostrare $h(B) = \#_{p_i, \perp, \neg, \wedge, \vee, \rightarrow} (B)$. Per H, ho
 $\#_{\wedge, \vee, \rightarrow} (B) = 0$. Quindi, per II, ho $h(B) = \#_{p_i, \perp, \neg, \wedge, \vee, \rightarrow} (B)$

• caso $B \wedge C$: assunto $\#_{\wedge, \vee, \rightarrow} (B) = 0 \rightarrow h(B) = \#_{p_i, \perp, \neg, \wedge, \vee, \rightarrow} (B)$ (superfluo) e
 assunto $\#_{\wedge, \vee, \rightarrow} (C) = 0 \rightarrow h(C) = \#_{p_i, \perp, \neg, \wedge, \vee, \rightarrow} (C)$ (superfluo) e
 diretto $\#_{\wedge, \vee, \rightarrow} (B \wedge C) = 0 \rightarrow h(B \wedge C) = \#_{p_i, \perp, \neg, \wedge, \vee, \rightarrow} (B \wedge C)$. Assunto
 $\#_{\wedge, \vee, \rightarrow} (B \wedge C) = 0$ (H) e diretto $h(B \wedge C) = \#_{p_i, \perp, \neg, \wedge, \vee, \rightarrow} (B \wedge C)$.
 Per H, ho $\#_{\wedge, \vee, \rightarrow} (B) + \#_{\wedge, \vee, \rightarrow} (C) + 1 = 0$. Quindi. Quindi
 $h(B \wedge C) = \#_{p_i, \perp, \neg, \wedge, \vee, \rightarrow} (B \wedge C)$.

• caso $B \vee C$: analogo a $B \wedge C$.

• caso $B \rightarrow C$: analogo a $B \wedge C$.

c.v.d.

3) th. $(A \text{ è libruata}) \wedge \#_7(A) = 0 \rightarrow \#_{p_i, \pm, \gamma, \lambda, \nu} \rightarrow (A) = 2^{h(A)} - 1$

Per inclusione strutturale sulla formula di legge proporzionale λ .

• caso p_i : diremo $(p_i \text{ è libruata}) \wedge \#_7(p_i) = 0$ (suppluss) e dimostro

$\#_{p_i, \pm, \gamma, \lambda, \nu} \rightarrow (p_i) = 2^{h(p_i)} - 1$, ovvero $1 = 2^1 - 1$, ovvero $1 = 1$.

• caso L : diremo $(L \text{ è libruata}) \wedge \#_7(L) = 0$ (suppluss) e dimostro

$\#_{p_i, \pm, \gamma, \lambda, \nu} \rightarrow (L) = 2^{h(L)} - 1$, ovvero $1 = 2^1 - 1$, ovvero $1 = 1$.

• caso $\neg B$: diremo $(\neg B \text{ è libruata}) \wedge \#_7(\neg B) = 0$ (suppluss) e dimostro $(\neg B \text{ è libruata}) \wedge \#_7(\neg B) = 0 \rightarrow$

$\#_{p_i, \pm, \gamma, \lambda, \nu} \rightarrow (\neg B) = 2^{h(\neg B)} - 1$. Usando $(\neg B \text{ è libruata})$

(suppluss), $\#_7(\neg B) = 0$ (H) e dimostro $\#_{p_i, \pm, \gamma, \lambda, \nu} \rightarrow (\neg B) = 2^{h(\neg B)} - 1$.

Per H, ho $\#_7(B) + 1 = 0$. Usando. Quindi $\#_{p_i, \pm, \gamma, \lambda, \nu} \rightarrow (B) = 2^{h(B)} - 1$.

• caso $B \wedge C$: diremo $(B \wedge C \text{ è libruata}) \wedge \#_7(B \wedge C) = 0 \rightarrow \#_{p_i, \pm, \gamma, \lambda, \nu} \rightarrow (B \wedge C) = 2^{h(B \wedge C)} - 1$ (II I)

e diremo $(C \text{ è libruata}) \wedge \#_7(C) = 0 \rightarrow \#_{p_i, \pm, \gamma, \lambda, \nu} \rightarrow (C) = 2^{h(C)} - 1$ (II C)

e dimostro $(B \wedge C \text{ è libruata}) \wedge \#_7(B \wedge C) = 0 \rightarrow \#_{p_i, \pm, \gamma, \lambda, \nu} \rightarrow (B \wedge C) = 2^{h(B \wedge C)} - 1$.

Usando $(B \wedge C \text{ è libruata})$, ovvero $h(B) = h(C)$ (H) e $\#_7(B \wedge C) = 0$, ovvero $\#_7(B) + \#_7(C) = 0$ (K), e dimostro $\#_{p_i, \pm, \gamma, \lambda, \nu} \rightarrow (B \wedge C) = 2^{h(B \wedge C)} - 1$.

ovvero $\#_{p_i, \pm, \gamma, \lambda, \nu} \rightarrow (B) + \#_{p_i, \pm, \gamma, \lambda, \nu} \rightarrow (C) + 1 = 2^{\max(h(B), h(C))} - 1$

ovvero $\#_{p_i, \pm, \gamma, \lambda, \nu} \rightarrow (B) + \#_{p_i, \pm, \gamma, \lambda, \nu} \rightarrow (C) = 2^{\max(h(B), h(C))} - 1 + 2^{\max(h(B), h(C))} - 1$

Per H, mi riduco a dimostrare, $\#_{p_i, \pm, \gamma, \lambda, \nu} \rightarrow (B) + \#_{p_i, \pm, \gamma, \lambda, \nu} \rightarrow (C) = 2^{\max(h(B), h(C))} - 1 + 2^{\max(h(B), h(C))} - 1$,

ovvero $\#_{p_i, \pm, \gamma, \lambda, \nu} \rightarrow (B) + \#_{p_i, \pm, \gamma, \lambda, \nu} \rightarrow (C) = 2^{h(B)} - 1 + 2^{h(C)} - 1$. Per K,

ho $\#_7(B) = 0$ (K₁) e $\#_7(C) = 0$ (K₂). Per H₂ e K₁, ho

$(B \text{ è libruata}) \wedge \#_7(B) = 0$. Quindi, per II 1, ho

$\#_{p_i, \pm, \gamma, \lambda, \nu} \rightarrow (B) = 2^{h(B)} - 1$ (L₁). Per H₃ e K₂, ho

$(C \text{ è libruata}) \wedge \#_7(C) = 0$. Quindi, per II 2, ho

$\#_{p_i, \pm, \gamma, \lambda, \nu} \rightarrow (C) = 2^{h(C)} - 1$ (L₂). Sommando membro a membro

L₁ e L₂, ho $\#_{p_i, \pm, \gamma, \lambda, \nu} \rightarrow (B) + \#_{p_i, \pm, \gamma, \lambda, \nu} \rightarrow (C) = 2^{h(B)} - 1 + 2^{h(C)} - 1$

• caso $B \vee C = \text{análogo a } B \wedge C.$

• caso $B \Rightarrow C = \text{análogo a } B \Rightarrow C.$

c.v.d.