

ESAME DI LOGICA

22 LUGLIO 2022

Nome e Cognome:

Matricola:

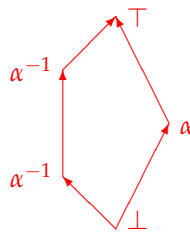
PARTE A

Questa parte vale il 30% del voto finale.

- (1) Mostrare che in un reticolo complementato, il complemento non è necessariamente unico.

[Slide 142]

Si consideri l'elemento α nel seguente reticolo:



- (2) Si descriva nel λ -calcolo la struttura dati delle sequenze.

$$\text{nil} \equiv \lambda u, v. v$$

$$\text{cons} \equiv \lambda x, y, u, v. u x (K (y u v))$$

dove K è il combinatore $\lambda x, y. x$, che si assume venga ridotto solo quando è applicato a due termini.

PARTE B

Questa parte vale il 30% del voto finale.

Si dimostri il seguente teorema:

Esiste un combinatore Y tale che $Y x =_{\beta} x (Y x)$.

[Teorema 14.12]

Sia $U \equiv \lambda u, x. x (u u x)$, e sia $Y \equiv U U$.

Allora $Y x \equiv (\lambda u, x. x (u u x)) U x \triangleright_{\beta} (\lambda x. x (U U x)) x \triangleright_{\beta} x (U U x) \equiv x (Y x)$.

PARTE C

Questa parte vale il 40% del voto finale.

- (1) Si provi $\vdash A \wedge B \supset \neg(A \supset \neg B)$. Vale anche l'implicazione opposta? Si giustifichi la risposta.

$$\frac{\frac{[A \supset \neg B]^1}{\neg B} \quad \frac{\frac{[A \wedge B]^2}{A} \wedge E_1}{\supset E} \quad \frac{[A \wedge B]^2}{B} \wedge E_2}{\perp} \neg E$$

$$\frac{\perp}{\neg(A \supset \neg B)} \neg I^1$$

$$\frac{\neg(A \supset \neg B)}{A \wedge B \supset \neg(A \supset \neg B)} \supset I^2$$

Si consideri $\neg(A \supset \neg B) \supset A \wedge B$. Essa è vera in quanto, secondo la semantica a tavole di verità, $A \supset \neg B$ è vera quando A è falsa oppure $\neg B$ è vera, ovvero quando A oppure B sia falsa. Quindi $\neg(A \supset \neg B)$ è vera quando sia A che B sono vere, come da semantica della congiunzione.

- (2) Si dimostri che $\lambda x. K x$ è fortemente normalizzabile, ma esistono due λ -termini A e B tali che $(\lambda x. K x) A B$ non è fortemente normalizzabile.

Calcolando: $\lambda x. K x = \lambda x. (\lambda y, z. y) x \triangleright_{\beta} \lambda x, z. x = K$ il quale è irriducibile e quindi fortemente normalizzabile. Osserviamo che il termine $\lambda x. K x$ ammette solo una η -riduzione con risultato K oltre a quella effettuata, pertanto anch'esso è fortemente normalizzabile.

Poniamo $A = \Omega$ e $B = K$. Allora $(\lambda x. K x) A B \triangleright_{\beta} K A B \triangleright_{\beta} A = \Omega$ che riduce in un passo a sé stesso, dando luogo ad una sequenza di riduzioni sempre estendibile. Quindi $(\lambda x. K x) A B$ non è fortemente normalizzabile.