

## ESAME DI LOGICA

22 LUGLIO 2022

Nome e Cognome:

Matricola:

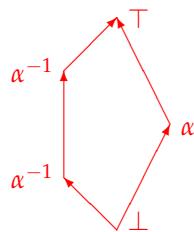
### PARTE A

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  $\alpha$  nel seguente reticolo:



- (2) Si descriva nel  $\lambda$ -calcolo la struttura dati delle sequenze.

$$\begin{aligned} \text{nil} &\equiv \lambda u, v. v \\ \text{cons} &\equiv \lambda x, y, u, v. u x (K(y u v)) \end{aligned}$$

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  $Y x \equiv (\lambda u, x. x (u u x)) U x =_{\beta} (\lambda x. x (U U x)) x =_{\beta} x (U U x) \equiv x (Y x)$ .

### 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.

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

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  $\lambda x. Kx$  è fortemente normalizzabile, ma esistono due  $\lambda$ -termini  $A$  e  $B$  tali che  $(\lambda x. Kx) AB$  non è fortemente normalizzabile.

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

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