

AGDA

Abhängige



Typen

$$(a \rightarrow b) \rightarrow \neg b \rightarrow \neg a$$

Curry-Howard-
Ismorphismus

Programme
 $\lambda f, x. a. x (f, a)$

Aussagen
 Wenn aus a B folgt, dann gilt, wenn a nicht gilt, auch B nicht gilt.

Beweise

Es geht β nicht. Beweis per Widerspruch. Angenommen, es ginge. Dann folgt aus der Voraussetzung, dass β gilt. Das ist ein Widerspruch dazu, dass β nicht gilt, womit die Aussage gezeigt ist. ■