FRIEDMAN's translation

Marc CHEVALIER Thomas PELLISSIER TANON

October 23, 2014

1 FRIEDMAN's Translation

Definition 1. Let R be a formula. The parametrized negation is

$$\neg_{\mathit{R}} := A \Rightarrow \mathit{R}$$

We gather here some basic properties of the parametrized negation

Proposition 2. In intuitionisctic logic,

(i)
$$B \Rightarrow \neg_R A \vdash A \Rightarrow \neg_R B$$

(ii)
$$A \vdash \neg_R \neg_R A$$

(iii)
$$A \Rightarrow B \vdash \neg_R B \Rightarrow \neg_R A$$

(iv)
$$A \Rightarrow B \vdash \neg_R \neg_R A \Rightarrow \neg_R \neg_R B$$

$$(v) \neg_{R} \neg_{R} \neg_{R} A \vdash \neg_{R} A$$

Proof. (i)

$$\frac{B \Rightarrow \neg_{R}A, A, B \vdash B}{B \Rightarrow \neg_{R}A, A, B \vdash B} \quad \overline{B \Rightarrow \neg_{R}A, A, B \vdash B \Rightarrow A \Rightarrow R}$$

$$B \Rightarrow \neg_{R}A, A, B \vdash A \Rightarrow R$$

$$\underline{B \Rightarrow \neg_{R}A, A, B \vdash R}$$

$$\underline{B \Rightarrow \neg_{R}A, A, B \vdash R}$$

$$\underline{B \Rightarrow \neg_{R}A, A \vdash \neg_{R}B}$$

$$\underline{B \Rightarrow \neg_{R}A, A \vdash \neg_{R}B}$$

$$\underline{B \Rightarrow \neg_{R}A \vdash A \Rightarrow \neg_{R}B}$$

(ii)
$$\frac{\overline{A, \neg_{R}A \vdash A \Rightarrow R} \quad \overline{A, \neg_{R}A \vdash A}}{\frac{A, \neg_{R}A \vdash R}{A \vdash \neg_{R} \neg_{R}A}}$$

(iii)
$$\frac{\overline{A \Rightarrow B, \neg_R B, A \vdash A \Rightarrow B} \quad \overline{A \Rightarrow B, \neg_R B, A \vdash A}}{\overline{A \Rightarrow B, \neg_R B, A \vdash B}}$$
$$\frac{\overline{A \Rightarrow B, \neg_R B, A \vdash B}}{\overline{A \Rightarrow B, \neg_R B, A \vdash R}}$$
$$\frac{\overline{A \Rightarrow B, \neg_R B \vdash \neg_R A}}{\overline{A \Rightarrow B} \vdash \neg_R B \Rightarrow \neg_R A}$$

(iv)
$$\frac{\overline{A \Rightarrow B, \neg_{\mathbb{R}} \neg_{\mathbb{R}} A, \neg_{\mathbb{R}} B, A \vdash A \Rightarrow B} \quad \overline{A \Rightarrow B, \neg_{\mathbb{R}} \neg_{\mathbb{R}} A, \neg_{\mathbb{R}} B, A \vdash A}}{(\Pi_{0}) : A \Rightarrow B, \neg_{\mathbb{R}} \neg_{\mathbb{R}} A, \neg_{\mathbb{R}} B, A \vdash B}$$

$$\frac{A \Rightarrow B, \neg_{R} \neg_{R} A, \neg_{R} B, A \vdash B \Rightarrow R}{A \Rightarrow B, \neg_{R} \neg_{R} A, \neg_{R} B, A \vdash B} \frac{\Pi_{0}}{A \Rightarrow B, \neg_{R} \neg_{R} A, \neg_{R} B, A \vdash B} \frac{A \Rightarrow B, \neg_{R} \neg_{R} A, \neg_{R} B, A \vdash R}{(\Pi_{1}) : A \Rightarrow B, \neg_{R} \neg_{R} A, \neg_{R} B \vdash A \Rightarrow R}$$

$$\frac{A \Rightarrow B, \neg_{R} \neg_{R} A, \neg_{R} B \vdash A \Rightarrow R \Rightarrow R}{A \Rightarrow B, \neg_{R} \neg_{R} A, \neg_{R} B \vdash A \Rightarrow R} \frac{A \Rightarrow B, \neg_{R} \neg_{R} A, \neg_{R} B \vdash R}{A \Rightarrow B, \neg_{R} \neg_{R} A \vdash \neg_{R} \neg_{R} B} \frac{A \Rightarrow B, \neg_{R} \neg_{R} A \vdash \neg_{R} \neg_{R} B}{A \Rightarrow B \vdash \neg_{R} \neg_{R} A \Rightarrow \neg_{R} \neg_{R} B}$$

(v)
$$\frac{\neg_{R}\neg_{R}\neg_{R}A, A, A \Rightarrow R \vdash A \Rightarrow R}{(\Pi_{2}): \neg_{R}\neg_{R}A, A, A \Rightarrow R \vdash R}$$

$$\frac{\Pi_{2}}{\neg_{R}\neg_{R}\neg_{R}A, A \vdash A \Rightarrow R \Rightarrow R \Rightarrow R} \frac{\Pi_{2}}{\neg_{R}\neg_{R}A, A, A \Rightarrow R \vdash R}$$

$$\frac{\neg_{R}\neg_{R}\neg_{R}A, A \vdash A \Rightarrow R \Rightarrow R}{\neg_{R}\neg_{R}A, A \vdash R}$$

$$\frac{\neg_{R}\neg_{R}\neg_{R}A, A \vdash R}{\neg_{R}\neg_{R}A, A \vdash R}$$

We now define the parametrized translation.

Definition 3. Let R be a formula. The **parametrized negative translation** $A^{\neg R}$ is defined by induction on A as follows:

$$\begin{array}{lll}
\bot^{\neg_R} := R & \top^{\neg_R} := \top & (a \doteq b)^{\neg_R} := \neg_R \neg_R (a \doteq b) \\
(A \wedge B)^{\neg_R} := A^{\neg_R} \wedge B^{\neg_R} & (A \Rightarrow B)^{\neg_R} := A^{\neg_R} \Rightarrow B^{\neg_R} \\
(A \vee B)^{\neg_R} := \neg_R \neg_R (A^{\neg_R} \vee B^{\neg_R}) \\
\forall xA)^{\neg_R} := \forall xA^{\neg_R} & \exists xA^{\neg_R} := \neg_R \neg_R (\exists xA^{\neg_R})
\end{array}$$

Note that $(\neg A)^{\neg R} = \neg_R A^{\neg R}$. We gather here the basic properties of the parametrized translation.

Proposition 4. In intuitionistic logic,

$$(i) \vdash (A \lor \neg A)^{\neg R}$$

(ii)
$$R \vdash A^{\neg R}$$

(iii)
$$\neg_R \neg_R A^{\neg_R} \vdash A^{\neg_R}$$

(i) We proof this property by induction. We will use intensively these lemmas:

$$\frac{\neg A, A \vdash \neg A}{\neg A, A \vdash A}$$

$$\frac{\neg A, A \vdash \bot}{\neg A, A \vdash R}$$

$$\overline{(\Psi_1) : \neg A \vdash \neg_R A}$$

 $(\Psi_2): A \vdash \neg_R \neg_R A \text{ (proposition 2 (ii))}$

$$\frac{\neg_{R}A \vdash A \Rightarrow R}{\neg_{R}A \vdash A} \xrightarrow{\neg_{R}A \vdash A} \frac{\neg_{R}A \vdash A}{(\Psi_{3}) : \vdash \neg_{R} \neg_{R}A}$$

We will often use this last one with the weakening.

• $A = \top$.

$$\frac{\frac{\bot \vdash \bot}{\bot \vdash R}}{\vdash (\neg_R \bot)}$$
$$\frac{\vdash (\neg_R \top) \lor (\neg_R \bot)}{\vdash (\top \lor \neg \top)^{\neg_R}}$$

• $A = \bot$.

$$\frac{\frac{\bot \vdash \bot}{\bot \vdash R}}{\vdash (\neg_R \bot)}$$

$$\frac{\vdash (\bot \Rightarrow R) \lor (\neg_R \top)}{\vdash (\bot \lor \neg \bot)^{\neg_R}}$$

• A = (a = b).

$$\frac{\text{decidability of QF formulas}}{\frac{\vdash (a \doteq b) \lor (\neg (a \doteq b))}{(\Pi_3) : \vdash (a \doteq b) \lor (\neg_R(a \doteq b))}} \frac{\Psi_1}{\neg (a \doteq b) \vdash \neg_R(a \doteq b)}$$

$$\frac{\Psi_{2}}{(a \doteq b) \vdash \neg_{\mathsf{R}} \neg_{\mathsf{R}}(a \doteq b)} \qquad \frac{\Psi_{2}}{\neg_{\mathsf{R}}(a \doteq b) \vdash \neg_{\mathsf{R}} \neg_{\mathsf{R}}(a \doteq b)} \\ \frac{(a \doteq b) \vdash \neg_{\mathsf{R}} \neg_{\mathsf{R}}(a \doteq b) \vee (\neg_{\mathsf{R}} \neg_{\mathsf{R}}(a \doteq b))}{\neg_{\mathsf{R}}(a \doteq b) \vdash \neg_{\mathsf{R}} \neg_{\mathsf{R}}(a \doteq b) \vee (\neg_{\mathsf{R}} \neg_{\mathsf{R}} \neg_{\mathsf{R}}(a \doteq b))} \qquad \frac{\vdash \neg_{\mathsf{R}} \neg_{\mathsf{R}}(a \doteq b) \vee (\neg_{\mathsf{R}} \neg_{\mathsf{R}} \neg_{\mathsf{R}}(a \doteq b))}{\vdash ((a \doteq b) \vee \neg (a \doteq b))^{\neg_{\mathsf{R}}}}$$

• $A = B \lor C$

$$IH_B : \vdash (B \lor \neg B)^{\neg_R}$$
$$IH_C : \vdash (C \lor \neg C)^{\neg_R}$$

$$\frac{\neg_{\mathsf{R}}B^{\neg_{\mathsf{R}}}, \neg_{\mathsf{R}}C^{\neg_{\mathsf{R}}}, B^{\neg_{\mathsf{R}}} \vdash B^{\neg_{\mathsf{R}}}}{\neg_{\mathsf{R}}B^{\neg_{\mathsf{R}}}, \neg_{\mathsf{R}}C^{\neg_{\mathsf{R}}}, B^{\neg_{\mathsf{R}}} \vdash \mathsf{R}} \qquad \frac{\neg_{\mathsf{R}}B^{\neg_{\mathsf{R}}}, \neg_{\mathsf{R}}C^{\neg_{\mathsf{R}}}, C^{\neg_{\mathsf{R}}} \vdash C^{\neg_{\mathsf{R}}}}{\neg_{\mathsf{R}}B^{\neg_{\mathsf{R}}}, \neg_{\mathsf{R}}C^{\neg_{\mathsf{R}}}, B^{\neg_{\mathsf{R}}} \vdash \mathsf{R}} \qquad \frac{\neg_{\mathsf{R}}B^{\neg_{\mathsf{R}}}, \neg_{\mathsf{R}}C^{\neg_{\mathsf{R}}}, C^{\neg_{\mathsf{R}}} \vdash C^{\neg_{\mathsf{R}}}}{\neg_{\mathsf{R}}B^{\neg_{\mathsf{R}}}, \neg_{\mathsf{R}}C^{\neg_{\mathsf{R}}}, C^{\neg_{\mathsf{R}}} \vdash \mathsf{R}}$$

$$(\Pi_6): \neg_{\mathtt{R}} B^{\neg_{\mathtt{R}}}, \neg_{\mathtt{R}} C^{\neg_{\mathtt{R}}}, (B^{\neg_{\mathtt{R}}} \vee C^{\neg_{\mathtt{R}}}) \vdash \mathtt{R}$$

$$\frac{IH_{B}}{\vdash (B \lor \neg B)^{\neg_{R}}} \frac{\Pi_{5}}{B^{\neg_{R}} \vdash (B^{\neg_{R}} \land C^{\neg_{R}}) \lor \neg_{R}(B^{\neg_{R}} \land C^{\neg_{R}})} \Pi'_{5}} \frac{\sqcap_{5}}{\vdash (B^{\neg_{R}} \land C^{\neg_{R}}) \lor \neg_{R}(B^{\neg_{R}} \land C^{\neg_{R}})} \Pi'_{5}}$$

$$\frac{\vdash (B^{\neg_{R}} \land C^{\neg_{R}}) \lor \neg_{R}(B^{\neg_{R}} \land C^{\neg_{R}})}{\Psi_{3}} \frac{\Psi_{3}}{\vdash ((B \land C) \lor \neg(B \land C))^{\neg_{R}}}$$

•
$$A = B \Rightarrow C$$

 $(IH_B) : \vdash (B \lor \neg B)^{\neg R}$
 $(IH_C) : \vdash (C \lor \neg C)^{\neg R}$

We use here the property (ii) $R \vdash A^{\neg R}$. It is possible to do so because the proof of (ii) does not relies on the proof of (i).

$$\frac{\neg_{R}B^{\neg_{R}}, \neg_{R}C^{\neg_{R}}, B^{\neg_{R}} \vdash B^{\neg_{R}}}{\neg_{R}B^{\neg_{R}}, \neg_{R}C^{\neg_{R}}, B^{\neg_{R}} \vdash \neg_{R}B^{\neg_{R}}}}
\frac{(ii) : \neg_{R}B^{\neg_{R}}, \neg_{R}C^{\neg_{R}}, B^{\neg_{R}} \vdash R}{\neg_{R}B^{\neg_{R}}, \neg_{R}C^{\neg_{R}}, B^{\neg_{R}} \vdash C^{\neg_{R}}}
\frac{\neg_{R}B^{\neg_{R}}, \neg_{R}C^{\neg_{R}}, B^{\neg_{R}} \vdash C^{\neg_{R}}}{\neg_{R}B^{\neg_{R}}, \neg_{R}C^{\neg_{R}} \vdash B^{\neg_{R}} \Rightarrow C^{\neg_{R}}}
\frac{(\Pi_{8}) : \neg_{R}B^{\neg_{R}}, \neg_{R}C^{\neg_{R}} \vdash (B \Rightarrow C)^{\neg_{R}}}{(\Pi_{8})}$$

$$\frac{B^{\neg R}, \neg_R C^{\neg R}, B^{\neg R} \Rightarrow C^{\neg R} \vdash B^{\neg R}}{B^{\neg R}, \neg_R C^{\neg R}, B^{\neg R} \Rightarrow C^{\neg R} \vdash C^{\neg R}} \qquad \neg_R C^{\neg R} \vdash \neg_R C^{\neg R}}{B^{\neg R}, \neg_R C^{\neg R}, B^{\neg R} \Rightarrow C^{\neg R} \vdash R} \\
\frac{B^{\neg R}, \neg_R C^{\neg R}, B^{\neg R} \Rightarrow C^{\neg R} \vdash R}{B^{\neg R}, \neg_R C^{\neg R} \vdash \neg_R (B^{\neg R} \Rightarrow C^{\neg R})} \\
(\Pi_7) : B^{\neg R}, \neg_R C^{\neg R} \vdash \neg_R (B \Rightarrow C)^{\neg R}$$

$$\frac{\Pi_8}{(\Pi_8'): \neg_\mathtt{R} B^{\neg_\mathtt{R}}, \neg_\mathtt{R} C^{\neg_\mathtt{R}} \vdash (B \Rightarrow C)^{\neg_\mathtt{R}} \vee \neg_\mathtt{R} (B \Rightarrow C)^{\neg_\mathtt{R}}}$$

$$\frac{\frac{IH_{B}}{\vdash (B \vee \neg B)^{\neg_{R}}}}{\vdash B^{\neg_{R}} \vee \neg_{R}B^{\neg_{R}}} \frac{\Pi_{7}}{B^{\neg_{R}}, \neg_{R}C^{\neg_{R}} \vdash (B \Rightarrow C)^{\neg_{R}} \vee \neg_{R}(B \Rightarrow C)^{\neg_{R}}} \frac{\Pi'_{8}}{(\Pi_{6}) : \neg_{R}C^{\neg_{R}} \vdash (B \Rightarrow C)^{\neg_{R}} \vee \neg_{R}(B \Rightarrow C)^{\neg_{R}}}$$

$$\frac{IH_{C}}{\vdash (C \lor \neg C)^{\neg_{R}}} \qquad \frac{\frac{C^{\neg_{R}}, B^{\neg_{R}} \vdash C^{\neg_{R}}}{C^{\neg_{R}} \vdash B^{\neg_{R}} \Rightarrow C^{\neg_{R}}}}{C^{\neg_{R}} \vdash (B \Rightarrow C)^{\neg_{R}}} \qquad \frac{\Pi_{6}}{\neg_{R}C^{\neg_{R}} \vdash (B \Rightarrow C)^{\neg_{R}} \lor \neg_{R}(B \Rightarrow C)^{\neg_{R}}} \qquad \Pi_{6}}{\vdash (B \Rightarrow C)^{\neg_{R}} \lor \neg_{R}(B \Rightarrow C)^{\neg_{R}} \vdash (B \Rightarrow C)^{\neg_{R}} \lor \neg_{R}(B \Rightarrow C)^{\neg_{R}}} \qquad \frac{\vdash (B \Rightarrow C)^{\neg_{R}} \lor \neg_{R}(B \Rightarrow C)^{\neg_{R}}}{\neg_{R}C^{\neg_{R}} \vdash (B \Rightarrow C)^{\neg_{R}} \lor \neg_{R}(B \Rightarrow C)^{\neg_{R}}} \qquad \frac{\vdash (B \Rightarrow C)^{\neg_{R}} \lor \neg_{R}(B \Rightarrow C)^{\neg_{R}}}{\vdash (B \Rightarrow C) \lor \neg_{R}(B \Rightarrow C)^{\neg_{R}}} \qquad \frac{\vdash (B \Rightarrow C)^{\neg_{R}} \lor \neg_{R}(B \Rightarrow C)^{\neg_{R}}}{\vdash (B \Rightarrow C) \lor \neg_{R}(B \Rightarrow C)^{\neg_{R}}} \qquad \frac{\vdash (B \Rightarrow C)^{\neg_{R}} \lor \neg_{R}(B \Rightarrow C)^{\neg_{R}}}{\vdash (B \Rightarrow C) \lor \neg_{R}(B \Rightarrow C)^{\neg_{R}}} \qquad \frac{\vdash (B \Rightarrow C)^{\neg_{R}} \lor \neg_{R}(B \Rightarrow C)^{\neg_{R}}}{\vdash (B \Rightarrow C) \lor \neg_{R}(B \Rightarrow C)^{\neg_{R}}} \qquad \frac{\vdash (B \Rightarrow C)^{\neg_{R}} \lor \neg_{R}(B \Rightarrow C)^{\neg_{R}}}{\vdash (B \Rightarrow C) \lor \neg_{R}(B \Rightarrow C)^{\neg_{R}}} \qquad \frac{\vdash (B \Rightarrow C)^{\neg_{R}} \lor \neg_{R}(B \Rightarrow C)^{\neg_{R}}}{\vdash (B \Rightarrow C) \lor \neg_{R}(B \Rightarrow C)^{\neg_{R}}}} \qquad \frac{\vdash (B \Rightarrow C)^{\neg_{R}} \lor \neg_{R}(B \Rightarrow C)^{\neg_{R}}}{\vdash (B \Rightarrow C) \lor \neg_{R}(B \Rightarrow C)^{\neg_{R}}}} \qquad \frac{\vdash (B \Rightarrow C)^{\neg_{R}} \lor \neg_{R}(B \Rightarrow C)^{\neg_{R}}}{\vdash (B \Rightarrow C) \lor \neg_{R}(B \Rightarrow C)^{\neg_{R}}}} \qquad \frac{\vdash (B \Rightarrow C)^{\neg_{R}} \lor \neg_{R}(B \Rightarrow C)^{\neg_{R}}}{\vdash (B \Rightarrow C) \lor \neg_{R}(B \Rightarrow C)^{\neg_{R}}}} \qquad \frac{\vdash (B \Rightarrow C)^{\neg_{R}} \lor \neg_{R}(B \Rightarrow C)^{\neg_{R}}}{\vdash (B \Rightarrow C) \lor \neg_{R}(B \Rightarrow C)^{\neg_{R}}}} \qquad \frac{\vdash (B \Rightarrow C)^{\neg_{R}} \lor \neg_{R}(B \Rightarrow C)^{\neg_{R}}}{\vdash (B \Rightarrow C) \lor \neg_{R}(B \Rightarrow C)^{\neg_{R}}}} \qquad \frac{\vdash (B \Rightarrow C)^{\neg_{R}} \lor \neg_{R}(B \Rightarrow C)^{\neg_{R}}}{\vdash (B \Rightarrow C) \lor \neg_{R}(B \Rightarrow C)^{\neg_{R}}}} \qquad \frac{\vdash (B \Rightarrow C)^{\neg_{R}} \lor \neg_{R}(B \Rightarrow C)^{\neg_{R}}}{\vdash (B \Rightarrow C) \lor \neg_{R}(B \Rightarrow C)^{\neg_{R}}}} \qquad \frac{\vdash (B \Rightarrow C)^{\neg_{R}} \lor \neg_{R}(B \Rightarrow C)^{\neg_{R}}}{\vdash (B \Rightarrow C) \lor \neg_{R}(B \Rightarrow C)^{\neg_{R}}}} \qquad \frac{\vdash (B \Rightarrow C)^{\neg_{R}} \lor \neg_{R}(B \Rightarrow C)^{\neg_{R}}}{\vdash (B \Rightarrow C) \lor \neg_{R}(B \Rightarrow C)^{\neg_{R}}}} \qquad \frac{\vdash (B \Rightarrow C)^{\neg_{R}} \lor \neg_{R}(B \Rightarrow C)^{\neg_{R}}}{\vdash (B \Rightarrow C) \lor \neg_{R}(B \Rightarrow C)^{\neg_{R}}}} \qquad \frac{\vdash (B \Rightarrow C)^{\neg_{R}} \lor \neg_{R}(B \Rightarrow C)^{\neg_{R}}}{\vdash (B \Rightarrow C)^{\neg_{R}}}} \qquad \frac{\vdash (B \Rightarrow C)^{\neg_{R}} \lor \neg_{R}(B \Rightarrow C)^{\neg_{R}}}{\vdash (B \Rightarrow C)^{\neg_{R}}}} \qquad \frac{\vdash (B \Rightarrow C)^{\neg_{R}} \lor \neg_{R}(B \Rightarrow C)^{\neg_{R}}}{\vdash (B \Rightarrow C)^{\neg_{R}}}} \qquad \frac{\vdash (B \Rightarrow C)^{\neg_{R}} \lor \neg_{R}(B \Rightarrow C)^{\neg_{R}}}{\vdash (B \Rightarrow C)^{\neg_{R}}}} \qquad \frac{\vdash (B \Rightarrow C)^{\neg_{R}} \lor \neg_{R}(B \Rightarrow C)^{\neg_{R}}}{\vdash (B \Rightarrow C)^{\neg_{R}}}} \qquad \frac{\vdash (B \Rightarrow C)^{\neg_{R}} \lor$$

•
$$A = \forall xB$$

 $IH_B : \vdash (B \lor \neg B)^{\neg_R}$

$$\frac{IH_{B}}{\vdash (B \vee \neg_{R}B)^{\neg_{R}}} = \underbrace{\frac{B^{\neg_{R}} \vdash B^{\neg_{R}}}{B^{\neg_{R}} \vdash \forall xB^{\neg_{R}}}}_{B^{\neg_{R}} \vdash \forall xB^{\neg_{R}}} \underbrace{\frac{\neg_{R}B^{\neg_{R}} \vdash \neg_{R}B^{\neg_{R}}}{\neg_{R}B^{\neg_{R}} \vdash \forall xB^{\neg_{R}}}}_{\neg_{R}B^{\neg_{R}} \vdash \neg_{R}(\forall xB^{\neg_{R}})}$$

$$\frac{\vdash (\forall xB)^{\neg_{R}} \vee \neg_{R}(\forall xB)^{\neg_{R}}}{B^{\neg_{R}} \vdash (\forall xB)^{\neg_{R}} \vee \neg_{R}(\forall xB)^{\neg_{R}}}$$

$$\frac{\vdash (\forall xB)^{\neg_{R}} \vee \neg_{R}(\forall xB)^{\neg_{R}}}{\vdash \neg_{R}^{\neg_{R}}((\forall xB)^{\neg_{R}} \vee \neg_{R}(\forall xB)^{\neg_{R}})}$$

$$\vdash ((\forall xB) \vee \neg (\forall xB))^{\neg_{R}}$$

• $A = \exists xB$ $IH_B : \vdash (B \lor \neg B)^{\neg R}$

$$\frac{\exists x B^{\neg_{R}} \vdash \exists x B^{\neg_{R}}}{\exists x B^{\neg_{R}} \vdash \exists x B^{\neg_{R}}} \frac{B^{\neg_{R}} \vdash B^{\neg_{R}}}{\neg_{R} B^{\neg_{R}}, B^{\neg_{R}} \vdash R}}{\neg_{R} B^{\neg_{R}}, \exists x B^{\neg_{R}} \vdash R} \\
\frac{\neg_{R} B^{\neg_{R}}, \exists x B^{\neg_{R}} \vdash R}{\neg_{R} B^{\neg_{R}} \vdash \neg_{R} \exists x B^{\neg_{R}}} \\
\frac{\neg_{R} B^{\neg_{R}} \vdash \neg_{R} \neg_{R} (\exists x B^{\neg_{R}})}{(\Pi_{10}) : \neg_{R} B^{\neg_{R}} \vdash (\exists x B)^{\neg_{R}} \lor \neg_{R} (\exists x B)^{\neg_{R}})}$$

$$\frac{IH_{B}}{ \vdash (B \lor \neg_{R}B)^{\neg_{R}}} \quad \frac{\overline{B^{\neg_{R}} \vdash B^{\neg_{R}}}}{B^{\neg_{R}} \vdash \exists xB^{\neg_{R}}} \\ \frac{\vdash (B \lor \neg_{R}B)^{\neg_{R}}}{B^{\neg_{R}} \vdash \neg_{R} \neg_{R}(\exists xB^{\neg_{R}})} \\ \frac{\vdash (\exists xB)^{\neg_{R}} \lor \neg_{R}(\exists xB)^{\neg_{R}})}{B^{\neg_{R}} \vdash (\exists xB)^{\neg_{R}} \lor \neg_{R}(\exists xB)^{\neg_{R}})} \quad \Pi_{10}$$

$$\frac{\vdash (\exists xB)^{\neg_{R}} \lor \neg_{R}(\exists xB)^{\neg_{R}})}{\vdash \neg_{R} \neg_{R}((\exists xB)^{\neg_{R}} \lor \neg_{R}(\exists xB)^{\neg_{R}}))} \\ \vdash ((\exists xB) \lor \neg(\exists xB)^{\neg_{R}})$$

(ii) We proof this property by induction on *A* and we denote by *IH* the induction hypothesis.

•
$$A = \bot$$

$$\overline{R \vdash R}$$

•
$$A = \top$$

$$\overline{R} \vdash \top$$

•
$$A = (a = b)$$

$$\frac{\overline{R, \neg_R(a \doteq b) \vdash R}}{R \vdash (a \doteq b)^{\neg_R}}$$

•
$$A = B \wedge C$$

$$\frac{IH}{R \vdash B^{\neg_R}} \quad \frac{IH}{R \vdash C^{\neg_R}}$$

$$R \vdash B^{\neg_R} \land C^{\neg_R}$$

•
$$A = B \Rightarrow C$$

$$\frac{IH}{R, B^{\neg R} \vdash C^{\neg R}}$$
$$R \vdash B^{\neg R} \Rightarrow C^{\neg R}$$

•
$$A = B \lor C$$

$$\frac{\mathbb{R}, \neg_{\mathbb{R}}(B^{\neg_{\mathbb{R}}} \vee C^{\neg_{\mathbb{R}}}) \vdash \mathbb{R}}{\mathbb{R} \vdash \neg_{\mathbb{R}} \neg_{\mathbb{R}}(B^{\neg_{\mathbb{R}}} \vee C^{\neg_{\mathbb{R}}})}$$

•
$$A = \forall x B$$

$$\frac{IH}{R \vdash B^{\neg R}}$$

$$R \vdash \forall x B^{\neg R}$$

•
$$A = \exists x B$$

$$\frac{R_{r} \neg_{R} (\exists x B \neg^{R}) \vdash R}{R \vdash \neg_{R} \neg_{R} (\exists x B \neg^{R})}$$

So, $R \vdash A^{\neg R}$

(iii) We proof this property by induction on *A* and we denote by *IH* the induction hypothesis.

$$\bullet \ A = \bot$$

$$\frac{ }{ \neg_{R} \neg_{R} R \vdash R \Rightarrow R \Rightarrow R } \frac{ }{ \neg_{R} \neg_{R} R, R \vdash R }$$

$$\frac{ }{ \neg_{R} \neg_{R} R \vdash R \Rightarrow R }$$

$$\frac{ }{ \neg_{R} \neg_{R} R \vdash R }$$

$$\frac{ }{ \neg_{R} \neg_{R} R \vdash R }$$

$$\frac{ }{ \neg_{R} \neg_{R} R \vdash R }$$

$$\bullet \ A = \top$$

$$\frac{ }{ \neg_R \neg_R \top^{\neg_R} \vdash \top }$$

$$\frac{ }{ \neg_R \neg_R \top^{\neg_R} \vdash \top^{\neg_R} }$$

$$\begin{array}{c} \bullet \ \ A = (a \dot{=} b) \\ \\ \frac{ }{ \neg_{\mathsf{R}} \neg_{\mathsf{R}} (\neg_{\mathsf{R}} (a \dot{=} b)) \vdash \neg_{\mathsf{R}} (\neg_{\mathsf{R}} (a \dot{=} b)) } }{ \neg_{\mathsf{R}} \neg_{\mathsf{R}} (a \dot{=} b)^{\neg_{\mathsf{R}}} \vdash (a \dot{=} b)^{\neg_{\mathsf{R}}} } \end{array}$$

• $A = B \wedge C$

$$\frac{\neg_{\mathsf{R}}\neg_{\mathsf{R}}(B\wedge C)^{\neg_{\mathsf{R}}},\neg_{\mathsf{R}}B^{\neg_{\mathsf{R}}},(B\wedge C)^{\neg_{\mathsf{R}}}\vdash B^{\neg_{\mathsf{R}}}\wedge C^{\neg_{\mathsf{R}}}}{\neg_{\mathsf{R}}\neg_{\mathsf{R}}(B\wedge C)^{\neg_{\mathsf{R}}},\neg_{\mathsf{R}}B^{\neg_{\mathsf{R}}},(B\wedge C)^{\neg_{\mathsf{R}}}\vdash B^{\neg_{\mathsf{R}}}\wedge C^{\neg_{\mathsf{R}}}}{\neg_{\mathsf{R}}\neg_{\mathsf{R}}(B\wedge C)^{\neg_{\mathsf{R}}},\neg_{\mathsf{R}}B^{\neg_{\mathsf{R}}},(B\wedge C)^{\neg_{\mathsf{R}}}\vdash B^{\neg_{\mathsf{R}}}}$$

$$\frac{\neg_{\mathsf{R}}\neg_{\mathsf{R}}(B\wedge C)^{\neg_{\mathsf{R}}},\neg_{\mathsf{R}}B^{\neg_{\mathsf{R}}},(B\wedge C)^{\neg_{\mathsf{R}}}\vdash \mathsf{R}}{(\Theta_{2}):\neg_{\mathsf{R}}\neg_{\mathsf{R}}(B\wedge C)^{\neg_{\mathsf{R}}},\neg_{\mathsf{R}}B^{\neg_{\mathsf{R}}}\vdash \neg_{\mathsf{R}}(B\wedge C)^{\neg_{\mathsf{R}}}}$$

$$\frac{\neg_{\mathsf{R}}\neg_{\mathsf{R}}(B\wedge C)^{\neg_{\mathsf{R}}},\neg_{\mathsf{R}}B^{\neg_{\mathsf{R}}}\vdash \neg_{\mathsf{R}}(B\wedge C)^{\neg_{\mathsf{R}}}}{\Theta_{2}}$$

$$\frac{\neg_{\mathsf{R}}\neg_{\mathsf{R}}(B\wedge C)^{\neg_{\mathsf{R}}},\neg_{\mathsf{R}}B^{\neg_{\mathsf{R}}}\vdash \neg_{\mathsf{R}}(B\wedge C)^{\neg_{\mathsf{R}}}}{(\Theta_{3}):\neg_{\mathsf{R}}\neg_{\mathsf{R}}(B\wedge C)^{\neg_{\mathsf{R}}},\neg_{\mathsf{R}}B^{\neg_{\mathsf{R}}}\vdash \mathsf{R}}$$

$$\frac{(\Theta_3) : \neg_{\mathsf{R}} \neg_{\mathsf{R}} (B \wedge C)^{\neg_{\mathsf{R}}} \vdash \neg_{\mathsf{R}} \neg_{\mathsf{R}} B^{\neg_{\mathsf{R}}}}{IH_B}$$

$$\frac{IH_B}{\neg_{\mathsf{R}} \neg_{\mathsf{R}} (B \wedge C)^{\neg_{\mathsf{R}}} \neg_{\mathsf{R}} \neg_{\mathsf{R}} B^{\neg_{\mathsf{R}}} \vdash B^{\neg_{\mathsf{R}}}}$$

$$\frac{IH_{B}}{\neg_{\mathsf{R}}\neg_{\mathsf{R}}(B\wedge C)^{\neg_{\mathsf{R}}}, \neg_{\mathsf{R}}\neg_{\mathsf{R}}B^{\neg_{\mathsf{R}}} \vdash B^{\neg_{\mathsf{R}}}}{}$$

$$\frac{\Theta_{3}}{\neg_{\mathsf{R}}\neg_{\mathsf{R}}(B\wedge C)^{\neg_{\mathsf{R}}} \vdash \neg_{\mathsf{R}}\neg_{\mathsf{R}}B^{\neg_{\mathsf{R}}} \Rightarrow B^{\neg_{\mathsf{R}}}}{}$$

$$(\Theta_{4}): \neg_{\mathsf{R}}\neg_{\mathsf{R}}(B\wedge C)^{\neg_{\mathsf{R}}} \vdash B^{\neg_{\mathsf{R}}}$$

$$\frac{\neg_{\mathsf{R}}\neg_{\mathsf{R}}(B\wedge C)^{\neg_{\mathsf{R}}},\neg_{\mathsf{R}}C^{\neg_{\mathsf{R}}},(B\wedge C)^{\neg_{\mathsf{R}}}\vdash B^{\neg_{\mathsf{R}}}\wedge C^{\neg_{\mathsf{R}}}}{\neg_{\mathsf{R}}\neg_{\mathsf{R}}(B\wedge C)^{\neg_{\mathsf{R}}},\neg_{\mathsf{R}}C^{\neg_{\mathsf{R}}},(B\wedge C)^{\neg_{\mathsf{R}}}\vdash B^{\neg_{\mathsf{R}}}\wedge C^{\neg_{\mathsf{R}}}}{\neg_{\mathsf{R}}\neg_{\mathsf{R}}(B\wedge C)^{\neg_{\mathsf{R}}},\neg_{\mathsf{R}}C^{\neg_{\mathsf{R}}},(B\wedge C)^{\neg_{\mathsf{R}}}\vdash C^{\neg_{\mathsf{R}}}}{(\Theta_{5}):\neg_{\mathsf{R}}\neg_{\mathsf{R}}(B\wedge C)^{\neg_{\mathsf{R}}},\neg_{\mathsf{R}}C^{\neg_{\mathsf{R}}},(B\wedge C)^{\neg_{\mathsf{R}}}\vdash \neg_{\mathsf{R}}(B\wedge C)^{\neg_{\mathsf{R}}}}$$

Theorem 5. If $\vdash A$ is derivable in classical predicate logic and if no free variable of R occurs in the derivation, then $\vdash A^{\lnot R}$ is derivable in intuitionisctic predicate logic.

Proof. Every rules except excluded middle are the same so we just keep them (and we replace all expression X to X^{\neg_R}) in order to get a derivation of $\vdash A^{\neg_R}$ from a derivation of $\vdash A$. It works because there is no free occurrences of R.

For the excluded middle rule we rewrite:

$$\frac{\vdots}{\Gamma, \neg A \vdash \bot}$$
$$\Gamma \vdash A$$

to:

$$\frac{ \underset{\vdash (A \land \neg A)^{\neg_{\mathsf{R}}}}{ \Gamma \vdash (A \land \neg A)^{\neg_{\mathsf{R}}} } \quad \underset{\Gamma, A^{\neg_{\mathsf{R}}} \vdash A^{\neg_{\mathsf{R}}}}{ \vdots} \quad \frac{ \vdots}{ \Gamma, \neg_{\mathsf{R}} A^{\neg_{\mathsf{R}}} \vdash \bot } }{ \Gamma, A^{\neg_{\mathsf{R}}} \vdash A^{\neg_{\mathsf{R}}} }$$

Theorem 6. If $PA \vdash A$ and if no free variable of R occurs in the derivation, then $HA \vdash A^{\neg R}$.

Proof. 1. Injectivity of *S*

$$\frac{\overline{\neg_{\mathsf{R}}\neg_{\mathsf{R}}S(x) \dot{=} S(y), \neg_{\mathsf{R}}x \dot{=} y, S(x) \dot{=} S(y) \vdash S(x) \dot{=} S(y)} \quad \overline{\vdash S(x) \dot{=} S(y) \Rightarrow x \dot{=} y}}{(\Xi_1) : \neg_{\mathsf{R}}\neg_{\mathsf{R}}S(x) \dot{=} S(y), \neg_{\mathsf{R}}x \dot{=} y, S(x) \dot{=} S(y) \vdash x \dot{=} y}}$$

$$\frac{\neg_{\mathsf{R}}\neg_{\mathsf{R}}S(x)\dot{=}S(y), \neg_{\mathsf{R}}x\dot{=}y, S(x)\dot{=}S(y) \vdash \neg_{\mathsf{R}}x\dot{=}y}{\neg_{\mathsf{R}}\neg_{\mathsf{R}}S(x)\dot{=}S(y), \neg_{\mathsf{R}}x\dot{=}y, S(x)\dot{=}S(y) \vdash \mathsf{R}}{(\Xi_{2}): \neg_{\mathsf{R}}\neg_{\mathsf{R}}S(x)\dot{=}S(y), \neg_{\mathsf{R}}x\dot{=}y \vdash \neg_{\mathsf{R}}S(x)\dot{=}S(y)}$$

$$\frac{\neg_{\mathsf{R}}\neg_{\mathsf{R}}S(x)\dot{=}S(y)\vdash \neg_{\mathsf{R}}\neg_{\mathsf{R}}S(x)\dot{=}S(y)}{\neg_{\mathsf{R}}\neg_{\mathsf{R}}S(x)\dot{=}S(y), \neg_{\mathsf{R}}x\dot{=}y\vdash \mathsf{R}} \frac{\neg_{\mathsf{R}}\neg_{\mathsf{R}}S(x)\dot{=}S(y)\vdash \neg_{\mathsf{R}}\neg_{\mathsf{R}}x\dot{=}y}{\vdash \neg_{\mathsf{R}}\neg_{\mathsf{R}}S(x)\dot{=}S(y)\vdash \neg_{\mathsf{R}}\neg_{\mathsf{R}}x\dot{=}y} \frac{\vdash \forall xy(\neg_{\mathsf{R}}\neg_{\mathsf{R}}S(x)\dot{=}S(y)\Rightarrow \neg_{\mathsf{R}}\neg_{\mathsf{R}}x\dot{=}y)}{\vdash (\forall xy(S(x)\dot{=}S(y)\Rightarrow x\dot{=}y))^{\neg_{\mathsf{R}}}}$$

2. Non confusion

3. Induction Scheme

$$\begin{split} \Xi_3 \quad \overline{\forall y (A[y/x]^{\lnot_{\mathsf{R}}} \Rightarrow A[S(y)/x]^{\lnot_{\mathsf{R}}}) \vdash \forall y (A[y/x]^{\lnot_{\mathsf{R}}} \Rightarrow A[S(y)/x]^{\lnot_{\mathsf{R}}})} \\ \quad \frac{A[0/x]^{\lnot_{\mathsf{R}}}, \forall y (A[y/x]^{\lnot_{\mathsf{R}}} \Rightarrow A[S(y)/x]^{\lnot_{\mathsf{R}}}) \vdash A^{\lnot_{\mathsf{R}}}}{A[0/x]^{\lnot_{\mathsf{R}}}, \forall y (A[y/x]^{\lnot_{\mathsf{R}}} \Rightarrow A[S(y)/x]^{\lnot_{\mathsf{R}}}) \vdash \forall x A^{\lnot_{\mathsf{R}}}} \\ \quad \frac{A[0/x]^{\lnot_{\mathsf{R}}}, \forall y (A[y/x]^{\lnot_{\mathsf{R}}} \Rightarrow A[S(y)/x]^{\lnot_{\mathsf{R}}}) \Rightarrow \forall x A^{\lnot_{\mathsf{R}}}}{A[0/x]^{\lnot_{\mathsf{R}}} \vdash \forall y (A[y/x]^{\lnot_{\mathsf{R}}} \Rightarrow A[S(y)/x]^{\lnot_{\mathsf{R}}}) \Rightarrow \forall x A^{\lnot_{\mathsf{R}}}} \\ \quad \frac{\vdash A[0/x]^{\lnot_{\mathsf{R}}} \Rightarrow \forall y (A[y/x]^{\lnot_{\mathsf{R}}} \Rightarrow A[S(y)/x]) \Rightarrow \forall x A)^{\lnot_{\mathsf{R}}}}{\vdash (A[0/x] \Rightarrow \forall y (A[y/x] \Rightarrow A[S(y)/x]) \Rightarrow \forall x A)^{\lnot_{\mathsf{R}}}} \end{split}$$

Theorem 7. *If* $PA \vdash \forall x, \exists y : (a \doteq b)$ *then* $HA \vdash \forall x, \exists y : (a \doteq b)$.

Proof. Let us write $F \forall x$, G where G is a Σ_1^0 formula. By using $(\forall E)$, if F if provable with PA, so G too. As G is Σ_1^0 , G is provable with HA. By using $(\forall I)$, we deduce that F is provable with HA too.