

Calcul des séquents intuitionniste (LJ)

Règles

$$\frac{}{\Gamma, A \vdash A} \text{ax}$$

$$\frac{\Gamma, A, A \vdash B}{\Gamma, A \vdash B} \text{cont}$$

$$\frac{\Gamma \vdash A \quad \Gamma, B \vdash C}{\Gamma, A \Rightarrow B \vdash C} \Rightarrow_{\text{left}}$$

$$\frac{\Gamma, A \vdash B}{\Gamma \vdash A \Rightarrow B} \Rightarrow_{\text{right}}$$

$$\frac{\Gamma \vdash A \quad \Gamma, B \vdash C}{\Gamma, A \Leftrightarrow B \vdash C} \Leftrightarrow_{\text{left1}}$$

$$\frac{\Gamma \vdash B \quad \Gamma, A \vdash C}{\Gamma, A \Leftrightarrow B \vdash C} \Leftrightarrow_{\text{left2}}$$

$$\frac{\Gamma, A \vdash B \quad \Gamma, B \vdash A}{\Gamma \vdash A \Leftrightarrow B} \Leftrightarrow_{\text{right}}$$

Calcul des séquents intuitionniste (LJ)

Règles

$$\frac{\Gamma, A, B \vdash C}{\Gamma, A \wedge B \vdash C} \wedge_{\text{left}}$$

$$\frac{\Gamma \vdash A \quad \Gamma \vdash B}{\Gamma \vdash A \wedge B} \wedge_{\text{right}}$$

$$\frac{\Gamma, A \vdash C \quad \Gamma, B \vdash C}{\Gamma, A \vee B \vdash C} \vee_{\text{left}}$$

$$\frac{\Gamma \vdash A}{\Gamma \vdash A \vee B} \vee_{\text{right1}}$$

$$\frac{\Gamma \vdash B}{\Gamma \vdash A \vee B} \vee_{\text{right2}}$$

$$\frac{\Gamma \vdash A}{\Gamma, \neg A \vdash B} \neg_{\text{left}}$$

$$\frac{\Gamma, A \vdash \perp}{\Gamma \vdash \neg A} \neg_{\text{right}}$$

$$\frac{}{\Gamma, \perp \vdash A} \perp_{\text{left}}$$

$$\frac{}{\Gamma \vdash \top} \top_{\text{right}}$$

Calcul des séquents intuitionniste (LJ)

Règles

$$\frac{\Gamma, A(t) \vdash B}{\Gamma, \forall x. A(x) \vdash B} \forall_{\text{left}}$$

$$\frac{\Gamma \vdash A(x)}{\Gamma \vdash \forall x. A(x)} \forall_{\text{right}}, x \notin \Gamma$$

$$\frac{\Gamma, A(x) \vdash B}{\Gamma, \exists x. A(x) \vdash B} \exists_{\text{left}}, x \notin \Gamma, B$$

$$\frac{\Gamma \vdash A(t)}{\Gamma \vdash \exists x. A(x)} \exists_{\text{right}}$$

$$\frac{\Gamma \vdash A \quad \Gamma, A \vdash B}{\Gamma \vdash B} \text{cut}$$

Calcul des séquents classique (LJ_{em})

Règles

$$\frac{\Gamma, A(t) \vdash B}{\Gamma, \forall x. A(x) \vdash B} \forall_{\text{left}}$$

$$\frac{\Gamma \vdash A(x)}{\Gamma \vdash \forall x. A(x)} \forall_{\text{right}}, x \notin \Gamma$$

$$\frac{\Gamma, A(x) \vdash B}{\Gamma, \exists x. A(x) \vdash B} \exists_{\text{left}}, x \notin \Gamma, B$$

$$\frac{\Gamma \vdash A(t)}{\Gamma \vdash \exists x. A(x)} \exists_{\text{right}}$$

$$\frac{\Gamma \vdash A \quad \Gamma, A \vdash B}{\Gamma \vdash B} \text{cut}$$

$$\frac{\Gamma \vdash \neg\neg A}{\Gamma \vdash A} \text{em}$$

Calcul des séquents classique (LK)

Règles

$$\frac{}{\Gamma, A \vdash \Delta, A} \text{ ax}$$

$$\frac{\Gamma \vdash \Delta, A \quad \Gamma, A \vdash \Delta, B}{\Gamma \vdash \Delta, B} \text{ cut}$$

$$\frac{\Gamma, A, A \vdash \Delta}{\Gamma, A \vdash \Delta} \text{ cont}_{\text{left}}$$

$$\frac{\Gamma \vdash \Delta, A, A}{\Gamma \vdash \Delta, A} \text{ cont}_{\text{right}}$$

Calcul des séquents classique (LK)

Règles

$$\frac{\Gamma \vdash \Delta, A \quad \Gamma, B \vdash \Delta}{\Gamma, A \Rightarrow B \vdash \Delta} \Rightarrow_{\text{left}} \qquad \frac{\Gamma, A \vdash \Delta, B}{\Gamma \vdash \Delta, A \Rightarrow B} \Rightarrow_{\text{right}}$$

$$\frac{\Gamma \vdash \Delta, A, B \quad \Gamma, A, B \vdash \Delta}{\Gamma, A \Leftrightarrow B \vdash \Delta} \Leftrightarrow_{\text{left}}$$

$$\frac{\Gamma, A \vdash \Delta, B \quad \Gamma, B \vdash \Delta, A}{\Gamma \vdash \Delta, A \Leftrightarrow B} \Leftrightarrow_{\text{right}}$$

Calcul des séquents classique (LK)

Règles

$$\frac{\Gamma, A, B \vdash \Delta}{\Gamma, A \wedge B \vdash \Delta} \wedge_{\text{left}}$$

$$\frac{\Gamma \vdash \Delta, A \quad \Gamma \vdash \Delta, B}{\Gamma \vdash \Delta, A \wedge B} \wedge_{\text{right}}$$

$$\frac{\Gamma, A \vdash \Delta \quad \Gamma, B \vdash \Delta}{\Gamma, A \vee B \vdash \Delta} \vee_{\text{left}}$$

$$\frac{\Gamma \vdash \Delta, A, B}{\Gamma \vdash \Delta, A \vee B} \vee_{\text{right}}$$

$$\frac{\Gamma \vdash \Delta, A}{\Gamma, \neg A \vdash \Delta} \neg_{\text{left}}$$

$$\frac{\Gamma, A \vdash \Delta}{\Gamma \vdash \Delta, \neg A} \neg_{\text{right}}$$

$$\frac{}{\Gamma, \perp \vdash \Delta} \perp_{\text{left}}$$

$$\frac{}{\Gamma \vdash \Delta, \top} \top_{\text{right}}$$

Calcul des séquents classique (LK)

Règles

$$\frac{\Gamma, A(t) \vdash \Delta}{\Gamma, \forall x. A(x) \vdash \Delta} \forall_{\text{left}}$$

$$\frac{\Gamma \vdash \Delta, A(x)}{\Gamma \vdash \Delta, \forall x. A(x)} \forall_{\text{right}}, x \notin \Gamma, \Delta$$

$$\frac{\Gamma, A(x) \vdash \Delta}{\Gamma, \exists x. A(x) \vdash \Delta} \exists_{\text{left}}, x \notin \Gamma, \Delta$$

$$\frac{\Gamma \vdash \Delta, A(t)}{\Gamma \vdash \Delta, \exists x. A(x)} \exists_{\text{right}}$$

Tableaux et superdédution

Règles de clôture et règles analytiques

$$\frac{\perp}{\odot} \odot \perp$$

$$\frac{\neg \top}{\odot} \odot \neg \top$$

$$\frac{P \quad \neg P}{\odot} \odot$$

$$\frac{\neg \neg P}{P} \alpha_{\neg \neg}$$

$$\frac{P \Leftrightarrow Q}{\neg P, \neg Q \mid P, Q} \beta_{\Leftrightarrow}$$

$$\frac{\neg(P \Leftrightarrow Q)}{\neg P, Q \mid P, \neg Q} \beta_{\neg \Leftrightarrow}$$

$$\frac{P \wedge Q}{P, Q} \alpha_{\wedge}$$

$$\frac{\neg(P \vee Q)}{\neg P, \neg Q} \alpha_{\neg \vee}$$

$$\frac{\neg(P \Rightarrow Q)}{P, \neg Q} \alpha_{\neg \Rightarrow}$$

$$\frac{P \vee Q}{P \mid Q} \beta_{\vee}$$

$$\frac{\neg(P \wedge Q)}{\neg P \mid \neg Q} \beta_{\neg \wedge}$$

$$\frac{P \Rightarrow Q}{\neg P \mid Q} \beta_{\Rightarrow}$$

Calcul des séquents classique (LK)

Règles

$$\frac{\Gamma, A, B \vdash \Delta}{\Gamma, A \wedge B \vdash \Delta} \wedge_{\text{left}}$$

$$\frac{\Gamma \vdash \Delta, A \quad \Gamma \vdash \Delta, B}{\Gamma \vdash \Delta, A \wedge B} \wedge_{\text{right}}$$

$$\frac{\Gamma, A \vdash \Delta \quad \Gamma, B \vdash \Delta}{\Gamma, A \vee B \vdash \Delta} \vee_{\text{left}}$$

$$\frac{\Gamma \vdash \Delta, A, B}{\Gamma \vdash \Delta, A \vee B} \vee_{\text{right}}$$

$$\frac{\Gamma \vdash \Delta, A}{\Gamma, \neg A \vdash \Delta} \neg_{\text{left}}$$

$$\frac{\Gamma, A \vdash \Delta}{\Gamma \vdash \Delta, \neg A} \neg_{\text{right}}$$

$$\frac{}{\Gamma, \perp \vdash \Delta} \perp_{\text{left}}$$

$$\frac{}{\Gamma \vdash \Delta, \top} \top_{\text{right}}$$

Procédure de DPLL

Algorithme

DPLL(S)=

- si $S = \emptyset$ alors retourner « satisfiable » ;
- sinon si $\square \in S$ alors retourner « insatisfiable » ;
- sinon si S contient une tautologie C alors retourner DPLL($S \setminus C$) ;
- sinon si S contient une clause unitaire avec A (resp. $\neg A$) alors
retourner DPLL($S[A := \top]$) (resp. DPLL($S[A := \perp]$)) ;
- sinon si A (resp. $\neg A$) est pur dans S alors
retourner DPLL($S[A := \top]$) (resp. DPLL($S[A := \perp]$)) ;
- sinon choisir une variable A de S
et retourner DPLL($S[A := \top]$) ou DPLL($S[A := \perp]$).

Procédure de résolution

Algorithme

```
Sat :=  $\emptyset$  ;  
tant que  $S \neq \emptyset$  faire  
    choisir  $C \in S$  ;  
     $S := S \setminus \{C\}$  ;  
    si  $C = \square$  alors retourner « insatisfiable » ;  
    si  $C$  est une tautologie alors ; (* passer à la clause suivante *)  
    sinon, si  $C \in Sat$  alors ; (* idem *)  
    sinon pour tout résolvant  $C_1$  entre  $C$   
    et une clause de  $Sat \cup \{C\}$  faire  
         $S := S \cup \{C_1\}$  ;  
         $Sat := Sat \cup \{C\}$  ;  
retourner « satisfiable ».
```

Méthode des tableaux

Règles de clôture et règles analytiques

$$\frac{\perp}{\odot} \odot \perp$$

$$\frac{\neg \top}{\odot} \odot \neg \top$$

$$\frac{P \quad \neg P}{\odot} \odot$$

$$\frac{\neg \neg P}{P} \alpha_{\neg \neg}$$

$$\frac{P \Leftrightarrow Q}{\neg P, \neg Q \mid P, Q} \beta_{\Leftrightarrow}$$

$$\frac{\neg(P \Leftrightarrow Q)}{\neg P, Q \mid P, \neg Q} \beta_{\neg \Leftrightarrow}$$

$$\frac{P \wedge Q}{P, Q} \alpha_{\wedge}$$

$$\frac{\neg(P \vee Q)}{\neg P, \neg Q} \alpha_{\neg \vee}$$

$$\frac{\neg(P \Rightarrow Q)}{P, \neg Q} \alpha_{\neg \Rightarrow}$$

$$\frac{P \vee Q}{P \mid Q} \beta_{\vee}$$

$$\frac{\neg(P \wedge Q)}{\neg P \mid \neg Q} \beta_{\neg \wedge}$$

$$\frac{P \Rightarrow Q}{\neg P \mid Q} \beta_{\Rightarrow}$$

Méthode des tableaux (sans variable libre)

δ/γ -règles

$$\frac{\exists x.P(x)}{P(c)} \delta_{\exists}, \text{ c frais}$$

$$\frac{\neg \forall x.P(x)}{\neg P(c)} \delta_{\neg \forall}, \text{ c frais}$$

$$\frac{\forall x.P(x)}{P(t)} \gamma_{\forall \text{inst}}$$

$$\frac{\neg \exists x.P(x)}{\neg P(t)} \gamma_{\neg \exists \text{inst}}$$

Méthode des tableaux (avec variable libre, destructif)

δ/γ -règles

$$\frac{\exists x.P(x)}{P(f(X_1, \dots, X_n))} \delta_{\exists}, \begin{array}{l} f \text{ frais,} \\ X_i \text{ var. lib.} \end{array}$$

$$\frac{\neg \forall x.P(x)}{\neg P(f(X_1, \dots, X_n))} \delta_{\neg \forall}, \begin{array}{l} f \text{ frais,} \\ X_i \text{ var. lib.} \end{array}$$

$$\frac{\forall x.P(x)}{P(X)} \gamma_{\forall M}$$

$$\frac{\neg \exists x.P(x)}{\neg P(X)} \gamma_{\neg \exists M}$$

$$\frac{\forall x.P(x)}{P(t)} \gamma_{\forall \text{inst}}$$

$$\frac{\neg \exists x.P(x)}{\neg P(t)} \gamma_{\neg \exists \text{inst}}$$

Appliquer σ à l'arbre s'il existe dans la branche
deux littéraux K et $\neg L$ t.q. $\sigma = mgu(K, L)$

$$\frac{}{\odot} \odot$$

Méthode des tableaux (avec variable libre, non destructif)

δ/γ -règles

$$\frac{\exists x.P(x)}{P(f(X_1, \dots, X_n))} \delta_{\exists}, \quad \begin{array}{l} f \text{ frais,} \\ X_i \text{ var. lib.} \end{array} \quad \frac{\neg \forall x.P(x)}{\neg P(f(X_1, \dots, X_n))} \delta_{\neg \forall}, \quad \begin{array}{l} f \text{ frais,} \\ X_i \text{ var. lib.} \end{array}$$

$$\frac{\forall x.P(x)}{P(X)} \gamma_{\forall M}$$

$$\frac{\neg \exists x.P(x)}{\neg P(X)} \gamma_{\neg \exists M}$$

$$\frac{\forall x.P(x)}{P(t)} \gamma_{\forall \text{inst}}$$

$$\frac{\neg \exists x.P(x)}{\neg P(t)} \gamma_{\neg \exists \text{inst}}$$

Méthode des tableaux (non destructif, avec ϵ -termes)

δ/γ -règles

$$\frac{\exists x.P(x)}{P(\epsilon(x).P(x))} \delta_{\exists}$$

$$\frac{\neg \forall x.P(x)}{\neg P(\epsilon(x).\neg P(x))} \delta_{\neg \forall}$$

$$\frac{\forall x.P(x)}{P(X)} \gamma_{\forall M}$$

$$\frac{\neg \exists x.P(x)}{\neg P(X)} \gamma_{\neg \exists M}$$

$$\frac{\forall x.P(x)}{P(t)} \gamma_{\forall inst}$$

$$\frac{\neg \exists x.P(x)}{\neg P(t)} \gamma_{\neg \exists inst}$$