

CM

En LP: $VAL \varphi \Leftrightarrow SAT \neg \varphi$
 $\Rightarrow O(n^k)$ contre $O(2^n)$
(pire cas)

Calcul des séquents du premier ordre: (= LK)

Règles:

$$\frac{}{\vdash \Gamma, l, \bar{l}} (ax)$$
$$\frac{\vdash \Gamma, \varphi, \psi}{\vdash \Gamma, \varphi \vee \psi} (\vee)$$
$$\frac{\vdash \Gamma, \varphi \quad \vdash \Gamma, \psi}{\vdash \Gamma, \varphi \wedge \psi} (\wedge)$$
$$\frac{\vdash \Gamma, \exists x. \varphi, \varphi[x/z]}{\vdash \Gamma, \exists x. \varphi} (\exists)$$

$\vdash \in L(\mathcal{L}, x)$

$$\frac{\vdash \Gamma, \varphi[y/x]}{\vdash \Gamma, \forall x. \varphi} (\forall)$$

$y \notin FV(\Gamma, \forall x. \varphi)$
 \downarrow
variables libres
(free variables)

Exemple: Formule des bureaux

$$\exists x. B(x) \Rightarrow \forall y. B(y)$$

$$\text{nnF}(\exists x. (\neg B(x) \vee \forall y. B(y)))$$

$$\exists x. \neg B(x) \vee \forall y. B(y)$$

$$\begin{array}{l} \hline \vdash \neg B(x), \exists x. (\neg B(x) \vee \forall y. B(y)) \quad \boxed{B(y), \neg B(y)}, \forall y. B(y) \quad (\text{caz}) \\ \hline \vdash \neg B(x), \exists x. (\neg B(x) \vee \forall y. B(y)), \neg B(y) \vee \forall y. B(y) \quad (\vee) \\ \hline \vdash \neg B(x), B(y), \exists x. (\neg B(x) \vee \forall y. B(y)), \neg B(y) \vee \forall y. B(y) \quad (\exists) \\ \hline \vdash \exists x. (\neg B(x) \vee \forall y. B(y)), \neg B(x), B(y) \quad \text{y car } y \notin \text{Fv}(\dots) \text{ et } x \in \text{Fv}(\dots) \\ \hline \vdash \exists x. (\neg B(x) \vee \forall y. B(y)), \neg B(x), \forall y. B(y) \quad (\forall) \\ \hline \vdash \exists x. (\neg B(x) \vee \forall y. B(y)), \neg B(x) \vee \forall y. B(y) \quad (\vee) \\ \hline \vdash \exists x. (\neg B(x) \vee \forall y. B(y)) \quad (\exists) \end{array}$$

Théorème: Lk est correct

$$\left(\text{Si } \vdash_{\text{Lk}} \Gamma \text{ alors } \models \Gamma \right)$$

\nwarrow prouvable \nwarrow correct

Si un énoncé Γ est satisfait par I, ρ
i.e. $I, \rho \models \Gamma$
alors il existe une formule $\theta \in \text{dom}(\Gamma)$
tq $I, \rho \models \theta$

$$(\Gamma = \psi_1 \vee \dots \vee \psi_n \text{ et } \exists \psi_i = \varphi \text{ et } \psi_j = \neg \varphi)$$

alors $\Theta = \varphi \vee \neg \varphi$

Pour prouver P , il suffit de prouver que pour chaque règle, les prémisses \Rightarrow les conclusions

(\exists): On suppose $\models \Gamma, \exists x.\varphi, \varphi[r/x]$ et on démontre $\models \Gamma, \exists x.\varphi$ ($\Gamma, \exists x.\varphi \in VAL$)

Pour tout I, ρ , il existe une formule résidu $\Theta \in (\text{dom}(\Gamma) \cup \{\exists x.\varphi, \varphi[r/x]\})$ telle que $I, \rho \models \Theta$

- cas 1: si $\Theta \in (\text{dom}(\Gamma) \cup \{\exists x.\varphi\})$
alors, comme $I, \rho \models \Theta$, $I, \rho \models \Gamma, \exists x.\varphi$

- cas 2: sinon $\Theta = \varphi[r/x]$
On a $I, \rho \models \varphi[r/x]$

$I, \rho[r/x] \models \varphi$
 $\Leftrightarrow I, \rho[\llbracket r \rrbracket_\rho^r / x] \models \varphi$ \hookrightarrow Lemme de substitution
 $\Leftrightarrow \exists c = \llbracket r \rrbracket_\rho^r$ dans D , $r_\rho I, \rho[c/x] \models \varphi$
 $\Leftrightarrow I, \rho \models \exists x.\varphi$
 $\Leftrightarrow I, \rho \models \Gamma, \exists x.\varphi$ \hookrightarrow car $\Gamma, \dots = \text{disjonction}$

(\forall): On suppose $\models \Gamma, \varphi[y/x]$ $r_\rho y \notin Fv(\Gamma, \varphi)$ et montrons $\models \Gamma, \forall x.\varphi$

Pour tout I, ρ on a $I, \rho \models \Gamma, \varphi[y/x]$

Pour tout $c \in O_I$, $\exists \Theta_c. I, \rho[c/y] \models \Gamma, \varphi[y/x]$

- cas 1: Si il existe c tel que

$\Theta_c \in \text{dom}(\Gamma)$

alors $I, \rho[c/y] \models \Theta_c$ (car $nb(Fv(\Theta_c)) = 0$)

car $y \notin Fv(\dots)$ donc $I, \rho \models \Theta$

