

I1

$$a) p(a, b) \wedge \neg p(f(a), b)$$

$$\equiv (0 < 1) \wedge \neg (1 < 1)$$

Valide (il n'y a pas de variable libre)

$$b) \exists y p(y, b)$$

valide (il faut choisir  $y = 0$ )

Remarque :  $p(y, b)$  n'est que satisfiable

car on peut choisir  $y = 0, 1, \dots$

$$d) \exists y p(y, x)$$

satisfiable pour  $x \neq 1$  (faux lorsque  $x = 0$ )  
donc non valide

$$f) \forall x \exists y p(x, y)$$

valide : pour tout  $x$ , on peut choisir un  $y$  tel  
que  $x < y$  (il suffit de prendre  $y = f(b)$ )

$$c) \forall x p(x, y)$$

Faux, il n'existe pas de majorant ( $|f(y)| < y$  est  $\forall y >$   
faux et  $f(y)$  peut prendre des  
valeurs positives pour  $x$ )

$$g) \exists y \forall x p(x, y)$$

Faux (même raisons)

$$g) \exists y ((p(y, a) \vee p(f(y), b))$$

$$\exists y y < 0 \vee f(y) < 1 : \text{Faux}$$

## Interpretation I2

a)  $0 < 5 \wedge \neg(1 < 5)$

Faux

b)  $\exists y \ f(y) < 5$  valide (y doit être une liste de moins de 5 éléments)

c)  $\exists y \ f(y) < f(x)$   
satisfiable (lorsque x est  $\neq$  liste vide)

d)  $\forall x \ \exists y \ f(x) < f(y)$   
valide  $y = \text{cons}_+(x)$

e)  $\forall x \ f(x) < f(y)$  Faux

f)  $\exists y \ \forall x \ f(x) < f(y)$  "

g)  $\exists y \ f(y) < 0 \vee \frac{f(x)}{f(y)} < 5$  valide  
 $\forall f(y) < 5$

2) a)  $D_{I_1} = \mathbb{N}$ ,  $P(x) : x$  est pair,  $Q(x) : x$  est impair

b)  $D_{I_2} = \mathbb{N}$   $p(x, y) : x < y$

Si le domaine est réduit à un él<sup>t</sup>, la formule peut se simplifier (on peut supprimer les quantificateurs)  
 $p(a, a) \wedge \neg p(a, a)$  qui est toujours faux

3) a) satisfiable pour  $y = 0$

b) univers<sup>el</sup> valide: se réduit en  $\exists x \neg Q(x) \vee Q(x)$

c) Faux (pas d'élément inverse pour l'addition dans les entiers positifs)

e) valide dans  $\mathbb{I}$  (addition est commutative)

Non univers<sup>el</sup> valide, il suffit de remplacer l'addition par la division