

## Logique & Calculabilité

Hubert Comon & David Baelde  
{comon,baelde}@lsv.ens-cachan.fr

### Exercice 3

Donner l'ensemble des modèles de  $((P \rightarrow Q) \vee (\neg P \rightarrow \neg Q)) \wedge (Q \wedge R \rightarrow \neg P)$  pour  $\mathcal{P} = \{P, Q, R\}$ .

### Exercice 6

1. Supposons  $\mathcal{P}$  fini. Montrer que pour tout ensemble d'interprétations  $S$  il existe un ensemble fini de formules  $E$  tel que  $S$  est exactement l'ensemble des modèles de  $E$ .
2. Montrer que cela n'est plus vrai quand  $\mathcal{P}$  est infini.

### Exercice 7

Donner un ensemble de formules dont l'ensemble des modèles est infini mais dénombrable.

### Exercice 8 (théorème d'interpolation)

Soient  $\phi$  et  $\psi$  telles que  $\phi \models \psi$ . Montrer qu'il existe une formule  $\theta$  telle que  $\phi \models \theta$  et  $\theta \models \psi$  et les variables propositionnelles apparaissant dans  $\theta$  apparaissent aussi dans  $\phi$  et  $\psi$ .

### Exercice 15

Un ensemble de formules  $E$  est *indépendant* si, pour toute formule  $\phi \in E$ ,  $E \setminus \{\phi\} \not\models \phi$ .

1. Montrer que, pour tout ensemble fini de formules  $E$ , il existe un sous-ensemble  $E' \subseteq E$  tel que, pour tout  $\phi \in E$ ,  $E' \models \phi$ .
2. Montrer que, pour tout ensemble dénombrable  $E$  de formules, il existe un ensemble indépendant  $E'$  tel que pour tout  $\phi \in E'$ ,  $E \models \phi$  et pour tout  $\psi \in E$ ,  $E' \models \psi$ .

3. Montrer qu'il n'est pas toujours possible d'avoir en plus  $E' \subseteq E$ .

**Exercice 17**

Montrer qu'un graphe est coloriable avec  $k$  couleurs si et seulement si chacun de ses sous-graphes finis est coloriable avec  $k$  couleurs.

**Exercice 11**

Montrer que  $\vee$ ,  $\wedge$ ,  $\neg$  sont définissables à l'aide du seul connecteur  $\rightarrow$  et de la constante  $\perp$ . On dit alors que l'ensemble  $\{\rightarrow, \perp\}$  est *fonctionnellement complet*.

**Exercice 13**

Donner un connecteur binaire qui est, seul, fonctionnellement complet.

**Exercice 14**

Montrer que  $\{\leftrightarrow, \neg\}$  n'est pas fonctionnellement complet.