# Khôlles d'informatique, Saison 2.

 $\text{Mars} \xrightarrow[\text{programme de colle} \to \text{fin}]{} \text{Avril}$ 

#### Résumé

Dans ce document  $\LaTeX$ , on donne des preuves incomplètes des questions de cours à connaître :))

#### Questions de cours :

- Ensembles construits inductivement.
- Théorème d'induction structurelle.
- Utilisation du théorème : Taille d'un ABS.
- Définitions et preuves du chapitre Logique Propositionnelle



FIGURE 1 – La majorité à voté pour le C dans le sondage :



# Questions de cours :

### Définition inductive d'un ensemble.

Soit E un ensemble non vide. Une définition de  $X\subseteq E$  consiste à se donner :

- $\odot$  Un ensemble  $B \subseteq E$  non vide d'assertions.
- $\circledcirc$  Un ensemble R de règles :  $\forall r_i \in R, \ r_i : E^{n_i} \to E$  avec  $n_i$  l'arité de  $r_i.$

# Théorème du point fixe (inclus dans la question de cours) :

Il existe un plus petit sous-ensemble X de E tel que :

- (B)  $B \subset X$ : les assertions sont dans X.
- $(I) \ \forall r_i \in R, \ \forall (x_1,...,x_{n_i}) \in X^{n_i} \text{ on a } r_i(x_1,...,x_{n_i}) \in X \text{ avec } n_i \text{ l'arit\'e de } r_i : X \text{ est stable par les r\`egles.}$

# Preuve.

Soit  $\mathcal{F}$  l'ensemble des parties de E vérifiant (B) et (I).

On considère X l'intersection de tous les éléments de  $\mathcal{F}$ :

$$X = \bigcap_{Y \in \mathcal{F}} Y.$$

Puisque  $\forall Y \in \mathcal{F}, \ B \subset Y$ , on en déduit que  $B \subset X$ . On a donc vérifié (B).

Soit  $r_i \in R$  et  $(x_1, ..., x_{n_i}) \in X^{n_i}$ .

Remarquons que  $\forall Y \in \mathcal{F}, \ x_1, ..., x_{n_i} \in Y$ , or les Y sont stables par les règles d'où  $\forall Y \in \mathcal{F}, \ r_i(x_1, ..., x_{n_i}) \in Y$ .

Puisque X est leur intersection,  $r_i(x_1,...,x_{n_i}) \in X$  et X vérifie alors (I).

C'est donc le plus petit ensemble vérifiant (B) et (I) par construction.

# Théorème d'induction structurelle.

Soit  $X\subseteq E$  défini inductivement (cf question précédente) et  $\mathcal P$  un prédicat sur E. Si on a que :

(B)  $\mathcal{P}(x)$  est vraie pour tout  $x \in B$ .

(I)  $\mathcal{P}$  est héréditaire :  $\forall r_i \in R, \ \forall (x_1,...,x_{n_i}) \in E^{n_i}, \ \mathcal{P}(x_1),...,\mathcal{P}(x_{n_i}) \Longrightarrow \mathcal{P}(r_i(x_1,...,x_{n_i})).$ 

Alors  $\mathcal{P}(x)$  est vraie pour tout  $x \in X$ .

## Preuve.

On suppose (B) et (I), montrons que  $\mathcal{P}(x)$  est vraie pour tout  $x \in E$ .

Soit  $Y = \{x \in E \mid P(x)\}$ . Alors  $B \subset Y$  d'après (B) et Y est stable par R d'après (I).

On a alors  $X \subset Y$  donc  $\forall x \in X$ ,  $\mathcal{P}(x)$  est vrai.

❖❖ Fin du sujet!❖❖