ENS. Ensembles

QCOP ENS. 1

- 1. a) Résultat. $\bigcup_{i \in I} A_i = \{x \in E \mid \exists i \in I : x \in A_i\}$ $\bigcap_{i \in I} A_i = \{x \in E \mid \forall i \in I, x \in A_i\}.$
 - **b)** Résultat. $B \setminus A = \{x \in B \mid x \notin A\} = B \cap (E \setminus A)$.
- 2. a) On peut raisonner par équivalences successives en utilisant la négation des quantificateurs.
 - b) Utiliser la question précédente.

$$\underline{\mathsf{R\'esultat.}}\ E \smallsetminus \left(\bigcap_{i \in I} A_i\right) = \bigcup_{i \in I} (E \smallsetminus A_i).$$

3. Utiliser les deux questions précédentes successivement.

QCOP ENS.2

- 1. Résultat. $A_1 \times \cdots \times A_n = \{(x_1, \dots, x_n) : x_1 \in A_1, \dots, x_n \in A_n\}$.
- $\textbf{2. a) } \underline{\mathsf{R\acute{e}sultat.}} \ E \times F = \varnothing \quad \iff \quad E = \varnothing \ \mathsf{ou} \ F = \varnothing.$

Pour chaque implication, on pourra raisonner par l'absurde (ou contraposée).

b) Résultat. $(E \times F) \subset (E' \times F') \iff E \subset E' \text{ et } F \subset F', (E \times F) = (E' \times F') \iff E = E' \text{ et } F = F'.$

Pour montrer la première assertion, raisonner par double implication.

La deuxième assertion découle de la première.