

1. On suppose $\exists x, P_f(x)$. On applique la règle (def. f) avec $Q \equiv P_f$; on en déduit l'équivalence

$$P_f(f) \Leftrightarrow (\forall x, P_f(x) \Rightarrow P_f(x)). \text{ Or } P_f(x) \Rightarrow P_f(x) \text{ est vrai indépendamment de } x, \text{ d'où } P_f(f)$$

Formellement:

- 1 $\exists x, P_f(x)$
- 2 $P_f(f) \Leftrightarrow (\forall x, P_f(x) \Rightarrow P_f(x))$ (def. f)
- 3 x (declar)
- 4 $P_f(x)$ (hyp)
- 5 $P_f(x)$ (rep) 4
- 6 $P_f(x) \Rightarrow P_f(x)$ ($\vdash \Rightarrow$) 4, 5
- 7 $\forall x, P_f(x) \Rightarrow P_f(x)$ ($\vdash \forall$) 3, 6
- 8 $P_f(f)$ ($\Leftrightarrow \vdash$) 2, 7

L'ensemble $\{x \in E, P(x)\}$ est caractérisé par la propriété $\forall z, (z \in \{x \in E, P(x)\} \Leftrightarrow (z \in E \text{ et } P(z)))$

$$\text{d'où } P_{\{x \in E, P(x)\}}(A) \equiv \forall z, (z \in A \Leftrightarrow (z \in E \text{ et } P(z)))$$

Sous l'hypothèse qu'au moins un ensemble A vérifiant $P_{\{x \in E, P(x)\}}(A)$ existe, on a d'après la règle (def $\{x \in E, P(x)\}$)

l'équivalence $Q(\{x \in E, P(x)\}) \Leftrightarrow (\forall A, P_{\{x \in E, P(x)\}}(A) \Rightarrow Q(A))$ pour toute propriété Q , en particulier en prenant

$$Q(A) \equiv A \notin E \text{ et } P(x) \equiv x \notin x \text{ on a l'équivalence } \{x \in E, x \notin x\} \notin E \Leftrightarrow (\forall A, P_{\{x \in E, x \notin x\}}(A) \Rightarrow A \notin E)$$

L'énoncé $\{x \in E, x \notin x\} \notin E$ se déduit alors de $\forall A, P_{\{x \in E, x \notin x\}}(A) \Rightarrow A \notin E$, c'est à dire de

$$\forall A, (\forall z, z \in A \Leftrightarrow (z \in E \text{ et } z \notin z)) \Rightarrow A \notin E$$

Rq L'existence de $\{x \in E, P(x)\}$, c'est à dire d'au moins un A vérifiant $P_{\{x \in E, P(x)\}}(A)$ est un axiome de la théorie des ensembles. On vérifie qu'un tel A est unique: deux tels A ont les mêmes éléments.

7. 1 a (declar)
- 2 $\forall x, x \in a \Leftrightarrow (x \in E \text{ et } x \notin x)$
- 3 $a \in a \Leftrightarrow (a \in E \text{ et } a \notin a)$ ($\forall \vdash$) $\{x := a\}$ 2
- 4 $a \in a$ (hyp)
- 5 $a \in E \text{ et } a \notin a$ ($\vdash \wedge$) 3, 4
- 6 $a \notin a$ (eff.) 5
- 7 \perp (contr.) 4, 6
- 8 $a \notin a$ ($\vdash \neg$) 4, 7
- 9 $a \in E$ (hyp)
- 10 $a \in E \text{ et } a \notin a$ ($\vdash \wedge$) 8, 9
- 11 $a \in a$ ($\Leftrightarrow \vdash$) 3, 10
- 12 \perp (contr.) 8, 11
- 13 $a \notin E$ ($\vdash \neg$) 9, 12

On prouve, par a un ensemble, $a \notin E$ sous

l'hypothèse $\forall x, x \in a \Leftrightarrow (x \in E \text{ et } x \notin x)$.

L'hypothèse dit $a = \{x \in E, x \notin x\}$, la conclusion

dit $\{x \in E, x \notin x\} \notin E$

Formellement on peut compléter la preuve par les lignes

$$14 (\forall x, x \in a \Leftrightarrow (x \in E \text{ et } x \notin x)) \Rightarrow a \notin E$$

$$15 \forall a, (\forall x, x \in a \Leftrightarrow (x \in E \text{ et } x \notin x)) \Rightarrow a \notin E$$

L'ex 1 nous dit que la preuve ainsi obtenue de la ligne 15

nous donne une preuve de l'énoncé $\{x \in E, x \notin x\} \notin E$,

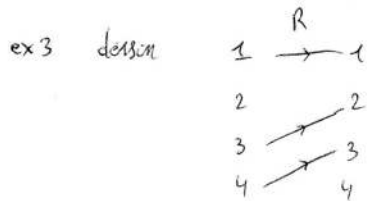
pourvu que $\{x \in E, x \notin x\}$ existe

ex 2 On a $\mathcal{P}(x) = \{y, y \subset x\}$, $\mathcal{P}(\emptyset) = \{\emptyset\}$, $\mathcal{P}(\{1, 2\}) = \{\emptyset, \{1\}, \{2\}, \{1, 2\}\}$, $\mathcal{P}(\{2, 3\}) = \{\emptyset, \{2\}, \{3\}, \{2, 3\}\}$

D'autre part $\cup \{a, b, c\} = \{y, y \in a \text{ ou } y \in b \text{ ou } y \in c\} = a \cup b \cup c$

D'où $\cup \{\mathcal{P}(\emptyset), \mathcal{P}(\{1, 2\}), \mathcal{P}(\{2, 3\})\} = \{\emptyset\} \cup \{\emptyset, \{1\}, \{2\}, \{1, 2\}\} \cup \{\emptyset, \{2\}, \{3\}, \{2, 3\}\}$
 $= \{\emptyset, \{1\}, \{2\}, \{3\}, \{1, 2\}, \{2, 3\}\}$

$\mathcal{P}(\{1, 2, 3\})$ possède en plus les éléments $\{1, 3\}$, $\{1, 2, 3\}$



R est fonctionnelle : un élément de l'ensemble de départ est en relation avec au plus un élément de l'ensemble d'arrivée

R n'est pas une application : 2 n'a pas d'image

R est injective : un élément de l'ensemble d'arrivée a au plus un antécédent

R n'est pas surjective : 4 n'a pas d'antécédent

ex 4 a, b Voir le corrigé de l'ex 3 de la session 2 2016

c Voir le corrigé de l'ex 3 de l'examen 2016

ex 5 cf le sujet et corrigé de l'ex 6.3 de l'examen 2016 en spécifiant $S \equiv F$

5a $V \Rightarrow P \equiv P$ et après la table de vérité

Sous l'assp. $R \equiv V$ on a $E \equiv ((Q \Rightarrow P) \Rightarrow Q) \text{ ou } P \text{ ou } F \equiv ((Q \Rightarrow P) \Rightarrow Q) \text{ ou } P$

table de vérité

| P | Q | $Q \Rightarrow P$ | $(Q \Rightarrow P) \Rightarrow Q$ | E |
|---|---|-------------------|-----------------------------------|---|
| V | V | V | V | V |
| F | V | F | V | V |
| V | F | V | F | V |
| F | F | V | F | F |

On reconnaît la table de vérité de $P \text{ ou } Q$

Autre méthode : $A \Rightarrow B \equiv \neg A \text{ ou } B$ donc $(Q \Rightarrow P) \Rightarrow Q \equiv \neg(Q \Rightarrow P) \text{ ou } Q \equiv (Q \wedge \neg P) \text{ ou } Q \equiv Q$
 $((Q \Rightarrow P) \Rightarrow Q) \text{ ou } P \equiv Q \text{ ou } P$

5b On suppose $R \equiv F$ alors $R \Rightarrow A \equiv V$ quel que soit A donc $E \equiv V$

5c On en déduit $E \equiv \neg R \text{ ou } (P \text{ ou } Q)$

5d $\overline{TE} = \overline{R \text{ et } \neg P \text{ et } \neg Q} = \overline{R} (\neg \overline{P}) (\neg \overline{Q})$

$\overline{E} = \neg \overline{TE} = \neg \overline{R} (\neg \overline{P}) (\neg \overline{Q})$ (on remarque bien $\overline{\overline{E}} = E$ si $\overline{R} = 0$ ou $\overline{P} = 1$ ou $\overline{Q} = 1$)

ex 6 1 \perp
 2 \perp (hyp)
 3 \perp (hyp) \perp
 4 $\neg A$ (v 7) 2, 3

Appliqué à $\neg A$ on obtient 1 \perp
 2 $\neg \neg A$ (\perp)
 3 $\neg \neg A \Rightarrow A$ (ax 77)
 4 A (mp) 2, 3