

$P \subseteq \mathcal{R}\mathcal{E}$ non trivial : $P \neq \mathcal{R}\mathcal{E}$ $P \neq \emptyset$

- $\emptyset \notin P \rightsquigarrow L \neq \emptyset \in P$ et réduction de $L_u \dots$ indéc.
- $\emptyset \in P \rightsquigarrow \overline{P}$ indéc.
mais $\overline{L_p} = L_{\overline{p}}$ et $\overline{L_p}$ non réc.
donc $L_{\overline{p}}$ non rec, donc L_p non réc.

- $L_d = \{w_i \mid w_i \notin \mathcal{L}(\mathcal{M}_i)\}$ non r.é.
- $\overline{L_d} = \{w_i \mid w_i \in \mathcal{L}(\mathcal{M}_i)\}$ r.é. ; non réc.
- $L_u = \{\langle \mathcal{M}, w \rangle \mid \mathcal{M} \text{ accepte } w\}$ r.é. ; non réc.
- $\overline{L_u} = \{\langle \mathcal{M}, w \rangle \mid \mathcal{M} \text{ n'accepte pas } w\}$ non r.é.

Données : MT simple \mathcal{M} , question : arrêt de \mathcal{M} sur toute entrée ?

Proposition.

Arrêt uniforme : non décidable.

Preuve : par réduction du problème de l'arrêt.

Proposition.

Arrêt uniforme : non semi-décidable.

Preuve : argument diagonal.