

---

**TD 06 – Spatiologie**


---

**Exercice 1.***Langage L*

1. Montrer que les fonctions  $n \mapsto \lfloor \log n \rfloor$  et  $n \mapsto n^k$  ( $k \geq 1$ ) sont constructibles en espace, et que si  $f$  est constructible en espace, alors  $2^f$  également.
2. Montrer que les langages PAIR =  $\{x : x \text{ contient un nombre pair de } 1\}$  et MULT =  $\{\langle \bar{n}, \bar{m}, \overline{n \cdot m} \rangle : n, m \in \mathbb{N}\}$  sont dans L.
3. Montrer que 3-SAT  $\in$  PSPACE, et plus généralement que NP  $\subseteq$  PSPACE.

**Exercice 2.***Théorème de hiérarchie en espace déterministe*

1. Montrer qu'il existe une machine de Turing déterministe  $\mathcal{U}$  qui sur l'entrée  $\langle \alpha, x \rangle$  telle que  $M_\alpha$  fonctionne en espace  $s(n)$  simule  $M_\alpha(x)$  en utilisant un espace  $c \cdot s(|x|)$  (où  $c$  ne dépend pas de  $|x|$ ).
2. Montrer le théorème suivant, dû à Stearns, Hartmanis et Lewis (1965) :

**Théorème.** Soit  $s_1$  et  $s_2$  deux fonctions constructibles en espace telles que  $s_1(n) = o(s_2(n))$ . Alors  $\text{DSPACE}(s_1(n)) \subsetneq \text{DSPACE}(s_2(n))$ .

**Exercice 3.**

1. Soit  $c > 0$ . Montrer que  $\text{DSPACE}(n^c) \subseteq \text{NP}$  implique  $\text{NP} = \text{PSPACE}$ .
2. En déduire que pour tout  $c > 0$ ,  $\text{DSPACE}(n^c) \neq \text{NP}$ .
3. De la même manière, montrer que  $\text{DTIME}(2^{cn}) \neq \text{NP}$  pour tout  $c > 0$ .

**Exercice 4.***Théorème de Savitch*

1. Montrer que REACHABILITY  $\in \text{DSPACE}(\log^2(n))$
2. En déduire le théorème de Savitch :

**Théorème.** Pour toute fonction  $S$  constructible en espace telle que  $S(n) \geq \log n$ ,

$$\text{NSPACE}(S(n)) \subseteq \text{DSPACE}(S(n)^2)$$