


---

**TD 02 – SAT alors !**


---

**Exercice 1.***Machine universelle*

 Montrer l'existence d'une machine de Turing universelle  $U$ , c'est-à-dire telle que  $U(\langle \alpha, x \rangle) = M_\alpha(x)$ , où  $\alpha$  est la description de la machine de Turing  $M_\alpha$ .

**Exercice 2.***Théorème de Cook-Levin (1971)*


1. Montrer que  $\text{SAT} \in \text{NP}$ .
2. Montrer que toute fonction booléenne à  $n$  variables s'exprime par une formule sous forme normale conjonctive (CNF) de taille au plus  $n2^n$ , i.e. ayant au plus  $n2^n$  symboles  $\wedge$  and  $\vee$ .
3. Rappeler la définition de NP et donner l'encodage d'une configuration de machine de Turing par un mot de  $Q \cup \Gamma$ .

**Définition.** Soit  $M$  une machine de Turing (déterministe) fonctionnant en temps  $T$ . On appelle *tableau de  $M$*  un ensemble de  $N \times N$  cellules contenant chacune élément de  $Q \cup \Sigma$ . Un tableau est dit *valide* si la première ligne contient la configuration initiale de  $M$  sur une entrée  $x$ ,  $N = T(|x|) + 1$ , et pour tout  $i \geq 1$ , la ligne  $(i + 1)$  contient la configuration de  $M$  après  $i$  étapes de calcul.

Une *fenêtre* d'un tableau est un rectangle de hauteur 2 et de largeur 3 de cellules contiguës.

4. Exprimer la validité d'un tableau par une propriété sur ses fenêtres.
5. Comment encoder la propriété précédente par une formule CNF ? Quelles sont les variables et quelle taille de formule obtient-on ?
6. Prouver que SAT est NP-complet.

**Exercice 3.***SAT-solver*

 Montrer que si  $P = \text{NP}$ , il existe un algorithme polynomial qui prend en entrée une formule  $\phi$  sous forme normale conjonctive et retourne une affectation valide de  $\phi$  s'il en existe une et 0 sinon.

**Exercice 4.***L'une erre, l'autre non*

On note  $E = \bigcup_{c>0} \text{DTIME}(2^{cn})$  et  $\text{EXP} = \bigcup_{c>0} \text{DTIME}(2^{n^c})$ .

1. Définir NE et NEXP par analogie avec NP.
2. Montrer que si tout langage unaire<sup>1</sup> de NP est dans P, alors  $E = \text{NE}$ .
3. Montrer que  $E = \text{NE}$  implique  $\text{EXP} = \text{NEXP}$ .
4. Si  $\text{EXP} \neq \text{NEXP}$ , que peut-on dire de P et NP ?

---

1. Un langage est dit unaire s'il est inclus dans  $\{1\}^*$ .