

## Complexité et Calculabilité : TD5

Machines de Turing.

### 5.1 Machines de Turing simples

Les exercices de ce TD consistent à décrire des machines de Turing pour résoudre un certain nombre de problèmes. On supposera au démarrage de la machine que la tête de lecture se trouve sur le *bit le plus à gauche* du mot d'entrée (bit de poids fort dans le cas des nombres binaires) dans un état  $q_{init}$ . L'alphabet des machines ci-dessous est par défaut  $\{0, 1, \square\}$ , sauf s'il est décrit explicitement. Elle a un ensemble d'états  $Q$  et des états acceptant  $F$ .

On décrira la machine

- soit par un ensemble de transitions, chaque transition étant décrite par

$$q : c \longrightarrow q', c', move$$

où  $c$  et  $c'$  sont les caractères respectivement lu et écrit sur la bande,  $q$  et  $q'$  sont les états de la tête avant et après la transition, et  $move \in \{\leftarrow, -, \rightarrow\}$  est le déplacement de la tête de lecture.

- soit par un automate des états en étiquetant les flèches/transition par le triplet  $(c, c', move)$  défini comme ci-dessus.

À chaque pas, la machine emprunte une transition. Si elle ne peut plus avancer, elle s'arrête et regarde alors son état. Si il est dans  $F$ , elle accepte, sinon elle rejette. Dans le cas où elle accepte, elle renvoie comme sortie le mot présent sur sa bande (si on s'intéresse à cette sortie).

Vous pouvez trouver en ligne des simulateurs de machine de Turing, par exemple <https://turingmachinesimulator.com/>

#### Exercice 5.1

Écrire une machine de Turing qui multiplie son entrée binaire par 2. On prendra soin de ramener la tête de lecture sur le caractère le plus à gauche du mot d'entrée.

#### Exercice 5.2

Écrire une machine de Turing qui, étant placé sur le premier chiffre d'un nombre binaire  $x$ , incrémente ce nombre de un puis s'arrête.

#### Exercice 5.3

Écrire une machine de Turing qui étant donné son entrée  $u$ , écrit  $\tilde{u}$  le miroir de  $u$  (ex : si  $u = abc$ ,  $\tilde{u} = cba$ ). Vous pourrez augmenter la taille de l'alphabet de travail (par exemple, pour marquer des positions).

#### Exercice 5.4

Écrire une machine de Turing qui prend en entrée deux nombres binaires séparés par un caractère spécial  $\#$  (i.e.,  $n_1\#n_2$ ) et calcule la somme de ces deux nombres. Vous aurez le droit d'utiliser des bandes de travail et une bande de sortie qui contiendra  $n_3$  égal à la somme de  $n_1$  et  $n_2$  en fin de calcul. Pour simplifier, vous pourrez d'abord réécrire  $n_1$  et  $n_2$  de manière

à ce que le bit de poids faible soit à gauche (cf exercice précédent, ou utilisez le fait que vous avez droit à plusieurs bandes).

Indications :

- Commencez par vous rappeler comment on fait une addition en binaire.
- Découpez votre machine en parties simples.
- Décrivez ensuite une sous-machine pour chaque partie simple.

Note : à partir de maintenant, vous décrirez vos machines de Turing à «haut niveau», c'est-à-dire que vous serez autorisés à utiliser des descriptions du type «la machine de Turing se déplace vers la droite jusqu'au prochain symbole marqué» si ces descriptions sont aisément réalisables par une machine de Turing. Ceci a pour but de vous éviter une partie fastidieuse de l'écriture des machines de Turing, mais n'est pas une raison pour être imprécis.

### Exercice 5.5

Décrivez une machine de Turing non-déterministe qui prend en entrée une suite de mots de la forme  $n_1\#n_2\#\dots\#n_k$  et accepte si et seulement si il existe deux mots  $n_i$  et  $n_j$  identiques avec  $i \neq j$ .

NB : vous avez le droit d'utiliser des bandes de travail.

Est-il possible d'accepter ce langage avec une machine de Turing déterministe ?

### Exercice 5.6

On considère une machine de Turing  $T$  ayant une bande de travail en plus de sa bande d'entrée/sortie. Construisez une machine de Turing  $T'$  calculant la même fonction mais n'ayant une seule bande. Vous aurez le droit d'augmenter le nombre de symboles utilisés par  $T'$  par rapport à  $T$ .

Justifiez que le nombre de pas de calculs est au pire multiplié par un facteur polynomial en la taille maximale de la bande utilisée.

### Exercice 5.7

On considère une machine de Turing  $T$  à une bande travaillant avec les symboles  $\{a, b, c, d, \square\}$ . Construisez une machine de Turing  $T'$  à une bande travaillant avec les symboles  $\{0, 1, \square\}$  qui simule  $T$  (c-à-d telle que toute configuration de  $T$  correspond exactement à une configuration de  $T'$  et que les deux machines se comportent de la même manière pour ces configurations).

Qu'en concluez-vous sur les différents modèles de machines utilisés jusqu'ici (différents alphabet, plusieurs bandes, ...)?

## 5.2 Pour s'entraîner à la maison (ou ailleurs)

Voici quelques exercices bonus pour manipuler des machines de Turing. Décrivez les deux premières entièrement. Pour les deux suivantes, vous pourrez adopter une description plus haut niveau.

### Exercice 5.8

Écrire une machine de Turing qui multiplie par 3 son entrée binaire.

### Exercice 5.9

Écrire une machine de Turing qui lit un mot sur son entrée et atteint un état acceptant si c'est un palindrome. (On s'autorisera à effacer le mot d'entrée)

**Exercice 5.10**

Écrire une machine de Turing qui convertit un nombre unaire en nombre binaire.

**Défi pour les plus vaillants :**

Écrire une machine de Turing qui étant donné un nombre  $n$  sur son entrée, calcule le  $n$ ème terme de la suite de Fibonacci.