

IFT 2015, Structures de données

TP1 Ultimate tic-tac-toe, H17

En réfléchissant au problème, je me suis rendu compte que le fait de toujours devoir recalculer si les sous-parties sont gagnées et par qui demandait beaucoup de calcul. J'ai donc décidé "d'augmenter" mes entiers représentant les parties afin de garder cette information en mémoire.

Définition (Entier généralisé¹) : Dans l'énoncé du problème, on parle de représenter une partie comme un entier de 169 bits, par exemple la partie p serait

$$p = 0 \mathbf{b} \underbrace{b_{168}b_{167} \dots b_{163}}_{\text{encodage des coups}} \underbrace{b_{162}b_{161} \dots b_1b_0}_{\text{position du dernier coup}}$$

Dans mon cas, je définit un entier généralisé comme un entier de 189 bits. J'ajoute donc 20 bits que j'appelle le scoreboard (j'en ai seulement besoin de 18, mais je pose le 189-ième et le 170-ième comme 1 pour des questions de clarté d'affichage, question de délimiter le **scoreboard** lorsqu'il est vide).

Avec les 18 bits centraux, je peux donc encoder les états des 9 sous-parties selon l'encodage suivant, avec $B(i) = 170 + (18 - 2 \cdot (i + 1))$

$$b_{B(i)+1}b_{B(i)} = \begin{cases} 00 & \text{si la sous-partie n'est ni gagnée, ni nulle} \\ 01 & \text{si la sous-partie est gagnée par } \mathbf{x} \\ 10 & \text{si la sous-partie est gagnée par } \mathbf{o} \\ 11 & \text{si la sous-partie est nulle} \end{cases} \quad \text{pour } i = 0, 1, \dots, 8$$

On obtient donc une partie représentée par une entier généralisé p_g comme

$$p_g = 0 \mathbf{b} 1 \underbrace{b_{187}b_{186} \dots b_{170}}_{\text{scoreboard}} 1 \underbrace{b_{168}b_{167} \dots b_{163}}_{\text{encodage des coups}} \underbrace{b_{162}b_{161} \dots b_1b_0}_{\text{position du dernier coup}}$$

1. Je n'aime pas ce nom, mais c'est ce qui m'est venu en tête en premier et j'ai pas voulu perdre de temps sur un nom.