Serpents et échelles

Ce TP est en C. L'objectif est de :

- Réviser le C.
- Écrire un parcours de graphe.
- Trouver une formule pour le nombre de chemins d'un noeud à un autre ¹.

Conditions de rendu

Vous devez déposer le zip créé par make zip sur le lien suivant avant dimanche 20 avril 2025, 20h00 (heure de Paris) :

https://nuage04.apps.education.fr/index.php/s/sGWnzdBwx2XZ72F

Fichiers fournis

- Un Makefile comme dans les TP précédents. Vous pouvez toucher à la ligne qui définit CFLAGS : ce sont les options de compilation. Vous pouvez par exemple y rajouter (ou enlever) des sanitizers!
- file une librairies de files de longueur bornée.
- plateaux une implémentation des plateaux : vous y trouverez deux exemples de plateaux, un générateur de plateaux aléatoires, ainsi que quelques fonctions utiles pour manipuler les plateaux.
- solver.h : interface qui décrit solver.c. C'est ce dernier fichier que vous devez coder!
- main.c : votre main à vous. Faites-y ce que vous voulez, je n'y toucherai pas!
- testeur.o : une version compilée du testeur. Elle ne marche que pour les processeurs Intel/AMD. Si vous êtes sous ARM... demandez à des camarades de tester le code sur leur machine; ou si vous n'avez pas de camarades demandezmoi.

(I) - Serpents et échelles

1) Rappels de l'école primaire

On s'intéresse au jeu Serpents et Échelles. C'est un jeu de hasard, qui consiste à faire avancer un pion en lançant un D6 et espérer arriver à la fin du plateau en premier.

100	99	98	97	96	95	94	93	92	91
81	82	83	84	85	86	87	88	89	90
80	79	78	77	76	7 5	74	73	72	71
61	62	63	64	65	66	67	68	69	70
60	59	58	57	56	55	54	53	52	51
41	42	43	44	45	46	47	48	49	50
40	39	38	37	36	35	34	33	32	31
21	22	23	24	25	26	27	28	29	30
20	19	18	17	16	15	14	13	12	11
1	2	3	4	5	б	7	8	9	10

Figure V.1 – Un plateau de serpents et échelles (src : J. Erikson)

^{1.} Dans un graphe non-pondéré. Quand on voudra généraliser cette formule aux graphes pondérés, on devra la modifier intelligemment et on obtiendra l'algorithme de Floyd-Warshall.

Plus précisément :

- Le plateau est une suite de case numérotées. Quand on est sur la case *i*, selon le résultat du dé on peut aller en i+1, i+2, ..., i+6. Si une de ces cases n'existe pas (par exemple si elle se trouve *après* la fin du plateau), on ne peut pas y aller et le mouvement est annulé.
- Bad news! Certaines cases sont des serpents. Quand on s'arrête au « sommet » d'un serpent, le serpent nous fait glisser jusqu'à une case d'avant.
- · Good news! Certaines cases sont des échelles. Quand on arrive en bas d'une échelle, on monte à son sommet.
- On va nommer les deux cas précédents des « téléportations ». On n'enchaine pas les téléportations : par exemple, si monter une échelle nous fait arriver pile sur la queue d'un serpent, on ne descend pas le serpent.

 Cette règle permet d'éviter les boucles infinies d'un pion qui serait coincé dans un circuit échelle -> serpent -> échelle -> serpent -> ...

2) Le hasard? Quel hasard?

Pour simplifier, on enlève le hasard : vous choisissez si le pion avance de 1, 2,... ou 6 à chaque coup.

3) Adaptation de l'école primaire en C

Pour représenter un plateau à nb_cases, nous allons indicer ses cases de 0 à nb_cases-1 inclus. Dans chaque case, on stocke l'indice de la case vers laquelle elle nous téléporte (le haut de l'échelle / le bas du serpent). Si la case ne téléporte pas, on stocke son propre indice dedans.

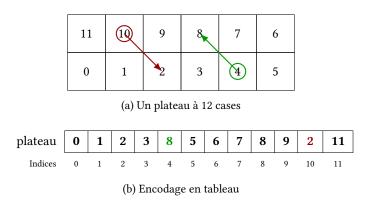


FIGURE V.2 - La représentation d'un plateau

On utilise le type suivant pour un plateau :

```
struct plateau_s {
int* cases;
int nb_cases;
};
typedef struct plateau_s plateau;
```

Remarque. Les deux plateaux ci-dessous sont fournis dans la librairie plateaux :

- Le plateau à 100 cases est celui renvoyé par plateau_enonce (à ceci près qu'on lui rajoute une case 0 et enlève la case 100).
- Le plateau à 12 cases est celui renvoyé par plateau_mini .

Un indice du plateau est appelée une **position**. On dit qu'une position est **valide** si il s'agit d'un indice valide (donc ni négatif ni trop grand).

0. Lisez l'interface plateaux.h . Vous pouvez utiliser autant que vous le souhaitez toutes les fonctions qui s'y trouvent!

II - À vous de jouer

1) À faire

On appelle **chemin** un enchainement de déplacements (1 déplacement = avancer le pion de 1 à 6 puis appliquer l'éventuelle téléportation) sur le plateau; la **longueur** d'un chemin est son nombre de déplacements.

Un **chemin gagnant** est un chemin qui part de la case 0 et arrive à la dernière case.

- 1. Écrire la fonction soluble décrite dans solver.h
- 2. Écrire la fonction nb_path décrite dans solver.h

2) À propos de la compilation et du testeur

Comme mentionné précédemment, vous pouvez toucher à la variable CFLAGS du Makefile . Ce sont les options de compilation :

- -std=gnu11 indique la version précise des librairies à utiliser. Ne modifiez pas cette version.
- -Wall -Wextra : vous connaissez. Je ne vois pas pourquoi vous voudriez les enlever.
- -g -fsanitize=undefined, address : les sanitizers, qui vous indiquent des comportements « anormaux » de votre code comme un dépassement de capacité, la lecture mémoire d'une mauvaise adresse, l'oubli d'un free... Les sanitizers sont très utiles pour déboguer, mais ils ralentissent votre code.

Les tests du testeur sont faits sur les plateaux mini, enonce... et sur des plateau à au moins 10⁶ cases. Sur soluble cela ne devrait pas être gênant; mais sur nb_path le temps d'exécution des derniers tests peut dépasser la limite autorisée (1 minute). Pour accélérer votre code, vous pouvez alors enlever les sanitizers. Vous pouvez même mettre -02 à la place : c'est une option de compilation qui demande à gcc d'optimiser votre code (ici otpimisation de niveau 2).

Pour indication, voici mes temps d'exécution sur ma machine (compilation comprise) :

Options de compilation	Temps d'exécution de make test			
Sanitizers (et pas d'optimisation)	~135s, et les deux derniers tests dépassent le temps limite (1min)			
Sans sanitizers ni optimisation	~32s			
Optimisation -01 (et sans sanitizers)	~16s			
Optimisation -02 (et sans sanitizers)	~16s			

Table V.1 - Durées indicatives d'exécution de make test sur un processeur à 3GHz

3) Indications

Cf page suivante. Je vous encourage à d'abord chercher par vous même, puis si vous séchez regarder les indications, puis si vous séchez toujours m'envoyer un mail.



1) Pour soluble

Un graphe se cache derrière le problème. Lequel (que sont ses noeuds? que sont les voisins d'un noeud?)? 2 Il s'agit ensuite de trouver des distances dans le graphe. Vous pouvez soit calculer un tableau de distances, soit calculer un tableau de parentés et en déduire la distance. Le tout peut s'effectuer en $\Theta(nb_cases + 6)nb_cases$.

2) Pour nb_path

Noter nb(len, pos) le nombre de chemins de longueur len qui partent de la position pos et terminent sur la dernière case. Trouver une formule de récurrence qui lit les $nb(len, _)$ et les $nb(len - 1, _)$. Justifier que $nb(0, pos) = \mathbbm{1}_{pos \text{ est la dernière case}}$. Remarquer que des appels récursifs ont lieu plusieurs fois. En déduire une écriture par programmation dynamique; qui devrait avoir une complexité en $\Theta(\text{nb_cases} \times \text{max_path_len})$.

^{2.} Demande-moi si même après avoir cherché vous ne trouvez pas.