

## LES FONCTIONS :

Ces trois fonctions sont chargés de la sécurisation des entrées au clavier.

**int lire(char \*chaîne, int longueur);**

La fonction lire va récupérer au clavier au maximum longueur caractères ou n caractères jusqu'au retour à la ligne.

**void viderBuffer();**

La fonction viderBuffer va vider le buffer à la suite d'un appel à la fonction lire.

**long lireLong();**

Dans notre programme nous récupérerons des chaînes de caractères ainsi que des entiers, pour cela nous appelons la fonction lireLong avec un changement de type (int). Cette fonction appelle lire() et convertit la chaîne de caractère en un nombre du type long.

**void afficher\_plateau(struct Case tab[SIZE][SIZE]);**

Cette fonction prend en argument le plateau c'est-à-dire un tableau de dimension 2 de Cases et l'affiche. Pour cela on utilise une double boucle for pour parcourir les lignes puis les colonnes en affichant à chaque fois l'élément présent dans la case. À la fin du parcours d'une ligne on retourne à la ligne. Pour plus de clarté, nous avons ajouté une ligne et une colonne qui correspondent aux numéros de lignes/colonnes.

➔ Complexité de l'algorithme :  $O(\text{SIZE}^2)$  en raison des deux boucles for imbriquées.

**void Combat (struct Monde\* m, struct Fourmi\* ant1, struct Fourmi\* ant2);**

Pour gérer les combats, nous avons créé une fonction Combat qui prend en argument le monde, et deux pointeurs vers des fourmis. Il est important de noter que ant1 est la fourmi qui se déplace et ant2 la fourmi qui reste immobile. Pour gérer l'issue de la bataille, nous utilisons la commande `srand()%(3)+1` qui nous permet de tirer aléatoirement un entier entre 1 et 4.

Dans cette fonction on traite deux cas :

- 1) Les agents qui se battent sont soit 2 soldats soit des non-soldats : On estime donc que chacun a autant de chances que l'autre de gagner (1 chance/2) ;
- 2) Un seul des deux agents est un soldat : On estime alors que le soldat a 75% de chances de gagner (donc 3 chances/4).

À l'issue du tirage aléatoire et en fonction du cas traité (1 ou 2) nous devons effacer le maillon correspondant à l'agent vaincu de la liste chaînée de sa fourmilière. Ici aussi deux cas s'offraient à nous :

- 1) L'agent n'est pas une fourmilière, il suffit donc de supprimer juste son maillon.
- 2) L'agent est une fourmilière, la tâche est plus complexe. En effet il faut d'abord détacher cette fourmilière de ses éventuelles voisines, puis il faut parcourir toute la liste chaînée correspondant aux agents qui lui sont liés en les supprimant un par un. Ici aussi nous avons deux cas à traiter :
  - 1) L'agent ant2 n'est pas une Ouvrière (`ant2->type != 3`), on peut donc supprimer le maillon lui correspondant.
  - 2) L'agent ant2 est une Ouvrière (`ant2->type == 3`), il nous faut supprimer cet agent, et en créer un autre de même type, à la même position mais appartenant au camp ennemi. Pour cela on stocke sa position et on fait appel à la fonction `CreerOuvriere` sur une fourmi dont on vient d'allouer l'espace mémoire, on la place sur le plateau à la bonne position et on lie cet agent à la liste chaînée de la fourmi ant1.

Pour la gestion des cas où il s'agit d'une fourmilière nous avons créé une deuxième fonction :

**void CombatFour(struct Monde\* M, struct Fourmi\* ant1, struct Fourmi\* ant2) ;**

- Sa complexité ne dépend que de la longueur (L) de la liste chaînée parcourue pour la suppression des agents, elle est donc au maximum en  $O(L)$ . De plus comme la fonction combat appelle cette fonction la complexité de Combat est également de l'ordre de  $O(L)$  (pire des cas) car toutes les autres opérations effectuées par Combat sont en  $O(1)$ .

**int ordre\_fourmi (struct Monde\* World, char \*ordre, int linedep, int colonnedep, int lignearr, int colonnearr, int\*lignetmp, int\*colonnetmp);**

Cette fonction joue un rôle clé dans le programme, en effet elle est chargée de gérer tout les ordres donnés aux par l'utilisateur. On a trois ordres majeurs :

- 1) L'utilisateur veut faire bouger la fourmi se trouvant à la position (linedep, colonnedep) vers la position (lignearr, colonnearr), donc \*ordre= « bouger ». Avant toute chose, nous vérifions si nous pouvons faire bouger l'agent en question c'est-à-dire s'il ne s'agit pas d'une ouvrière immobilisée (type==3 et immo==1), ou encore si linedep==lignearr et colonnedep==colonnearr. Si l'agent peut se déplacer nous continuons. Pour cela nous avons répertorié tous les cas de déplacement possibles

F				A	
	X			B	
	D			C	
E					

Imaginons que nous voulons déplacer la fourmi X sur ce plateau, nous travaillons alors en fonction de **ligneX** et **colonneX**,

- 1) Déplacement en A, on a  $\text{ligneA} < \text{ligneX}$  et  $\text{colonneA} > \text{colonneX}$ , on va donc incrémenter ligneY (linedep++ et colonnedep++). On modifie donc X->pos[0] et X->pos[1]. X se déplace donc d'une case en
- 2) Déplacement en B, on a  $\text{ligneB} == \text{ligneX}$  et  $\text{colonneB} > \text{colonneX}$ , on ne va incrémenter que colonneX.
- 3) Déplacement en C, on a  $\text{ligneC} > \text{ligneX}$  et  $\text{colonneC} > \text{colonneX}$ , on va donc décrementer ligneX et incrémenter ligneY (linedep-- et colonnedep++). On modifie donc X->pos[0] et X->pos[1]. X se déplace donc d'une case en

- 4) Déplacement en D, on a  $\text{ligneD} > \text{ligneX}$  et  $\text{colonneD} == \text{colonneX}$ , on ne va incrémenter que ligneX.
- 5) Déplacement en E, on a  $\text{ligneE} > \text{ligneX}$  et  $\text{colonneE} < \text{colonneX}$ , on va donc incrémenter ligneX et décrementer colonneX (linedep++ et colonnedep--). On modifie donc X->pos[0] et X->pos[1]. X se déplace donc d'une case en
- 6) Déplacement en F, on a  $\text{ligneF} < \text{ligneX}$  et  $\text{colonneF} < \text{colonneX}$ , on va donc incrémenter ligneX et décrementer ligneX et colonneX (linedep++ et colonnedep--). On modifie donc X->pos[0] et X->pos[1]. X se déplace donc d'une case en.

Il est important ici de noter que la fonction ne fait bouger l'agent X que d'une position, il va donc falloir la rappeler tant que fourmi->pos[0] != fourmi->dest[0] ou que fourmi->pos[1] != fourmi->dest[1] .

- 2) L'utilisateur veut immobiliser l'agent, ici il y'a deux cas auxquels nous devons prêter attention :

- 1) L'agent en question n'est pas une ouvrière, on passe juste sans exécuter d'instructions particulières.

- 2) L'agent en question est une ouvrière, on doit donc l'immobiliser pour le reste du jeu, donc :  
World->plateau[linedep][colonnedep].fourmi->immo=1.

- 3) Enfin, l'utilisateur veut détruire l'agent en question, pour ce faire, nous supprimons le maillon correspondant à cet agent de la liste chaînée à laquelle il appartient.

-> Ici quel que soit la valeur des entrées, on effectue au maximum deux opérations classiques (dans le cas où on bouge la fourmi)

**void CreerFourmi (struct Fourmi\* ant, char color, int ligne, int colone); void CreerReine (struct Fourmi\* ant, char color, int ligne, int colone);**

**void CreerOuvriere (struct Fourmi\* ant, char color, int ligne, int colone);**

**void CreerSoldat (struct Fourmi\* ant, char color, int ligne, int colone);**

Ces quatre fonctions sont similaires, elles ont toutes les quatre pour but d'initialiser les champs de la structure Fourmi pour créer des fourmilières, Reines, Ouvrières ou encore des Soldats. Elles diffèrent cependant au niveau d'une instruction.

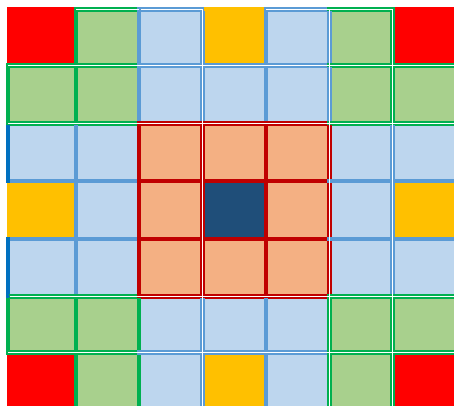
Evidemment toutes les fourmis ne sont pas du même type : les fourmilières sont du type (1), les Reines du type (2), les Ouvrières du type (3) et les Soldats du type (4). Les valeurs de champ `ant->type` diffèrent donc selon la fonction appelée.

Pour le reste les quatre fonctions vont faire la même chose. Le champ `ant->color` va prendre la valeur du paramètre formel `color`, et les champs `ant->pos[0]` et `ant->pos[1]` vont respectivement prendre les valeurs ligne et colonne passées en paramètre. Tous les champs correspondants aux pointeurs *suiv*, *prec*, *next* et *prev* sont quant à eux initialisés à NULL.

**int Libre (struct Monde\* world, int ligne, int colonne, int\* i, int\* j);**

Cette fonction joue un rôle important lors de la production d'un nouvel agent par une fourmière, en effet après appel, les paramètres *i* et *j* prennent les valeurs de la ligne et de la colonne d'une case voisine de la fourmière. Si une case est trouvée elle renvoie 1, sinon elle renvoie 0. Les paramètres ligne et colonne eux correspondent à la position de la fourmière qui tente de produire un agent.

Pour cette fonction nous avons traité 8 cas (beaucoup de lignes de code ce qui n'est pas très esthétique, mais ceci est la première idée qui nous soit venue, elle nous assure également que nous traitons tous les cas). Nous n'avons pas créé une fonction qui parcourt plusieurs 'couches' de cases autour de la fourmière, en effet une fourmière doit créer ses agents et les placer sur une de ses cases voisines, donc nous ne travaillons que sur les cases qui lui sont mitoyennes.



Considérons le plateau ci-contre,

-Notre fonction va d'abord traiter les cas « critiques » c'est-à-dire les quatre coins en rouge.

En effet en fonction du coin considéré ((0,0), (0, SIZE-1), (SIZE-1, SIZE-1) ou (SIZE-1, 0)) donc en fonction des valeurs des paramètres ligne et colonne, nous allons parcourir les 3 cases voisines correspondantes (cases aux bordures vertes).

-Puis nous traitons le cas des bords. Ici aussi en fonction du bord considéré (droit : (X, 0), haut : (0,X), gauche : (X,SIZE-1), ou bas : (SIZE-1, X) avec  $X \in ]\text{SIZE}-1, \text{SIZE}-1[$ ), en fonction des valeurs des paramètres ligne et colonne, comme pour le cas des coins, nous savons donc parfaitement quelles sont les 5 cases à parcourir (cases aux bordures bleues).

-Enfin tous les autres cas se traitent de la même manière, nous n'avons plus à nous soucier de la position de la fourmière, en effet il ne nous reste plus qu'à parcourir les 8 cases autour de la fourmière (exemple des cases aux bordures rouges).

Dans tous les cas, nous n'utilisons aucune boucle.

**int produire\_agent (struct Monde\* plat, int ligne, int colonne, int code, char color, struct Fourmi\* ant);**

Voici la fonction en charge de la production d'un agent par une fourmilière, ses parametres formels correspondent à:

- Un pointeur sur le Monde,
- Deux entiers, ligne et colonne qui representent la position de la fourmilière sur le plateau
- Un entier, code qui correspond à la classe de la fourmi que l'on veut créer
- Un caractere color pour la couleur de l'agent
- Un pointeur vers la future fourmi que l'on va créer.

On commence d'abord par verifier que la fourmi qui se trouve à la position (ligne, colonne) est bien une fourmi (*plat->plateau[ligne][colonne].fourmi->type==1*) et aussi qu'il y'a une case libre autour d'elle (*Libre(plat, ligne, colonne, &i, &j) !=0* avec i et j deux entiers déclarés auparavant).

Puis en fonction de la valeur de *code* nous créons une nouvelle Reine, Ouvriere ou un nouveau Soldat grace aux fonctions Créer ( pour une Reine par exemple : *CreerReine(ant, color, i, j)* où ant est une fourmi à laquelle nous avons déclaré l'espace mémoire necessaire).

Il nous faut ensuite placer l'agent fraîchement crée sur le plateau, à la position *plat->plateau[i][j]*.

Enfin, il faut ajouter cet agent à la liste doublement chaînée des agents de la fourmiliere, nous avons decidé d'insérer le maillon du nouvel agent au debut de la liste doublement cahinée (c'est-à-dire juste apres le maillon de la fourmilliere) pour plus de facilité.

L'orsque l'agent est finalement produit est installé nous prevenons le joueur avec un message à l'ecran.

Si nous n'arrivons pas à créer un agent parcequ'il n'ya pas de case libres autour de la fourmilière, nous prévenons le joueur en lui disant que la production est en attente et qu'il doit libérer une case pour l'agent soit produit.

**void Save (struct Fourmi \*ant1, struct Fourmi \*ant2, int goldred, int goldblack, int roundPlayer, int round) ;**

Cette fonction va nous permettre de sauvegarder la partie. On peut faire appel à cette fonction au debut de chaque tour, c'est à dire lorsque le joueur choisit de sauvegarder la partie au debut de son tour.

Elle prend comme argument :

-Les listes de fourmis rouges et noires ;

-Le nombre de pieces de chaque joueur(on prend seulement les valeurs, les variables ne seront pas modifiees).

-La variable round, soit quel tour de la partie ;

-Dans le main, roundPlayer=0 si le joueur 1 est en train de jouer, 1 si c'est le 2<sup>e</sup> joueur qui joue. Cette variable nous permet de savoir quel joueur a sauvegarde, afin de retomber directement sur le tour de ce joueur lorsque l'on charge la partie.

Dans cette fonction save, on initialise 4 pointeurs par malloc en leur allouant l'espace d'une structure fourmi :

-On commence par créer un fichier f, puis on ecrit dessus la premiere ligne le nombre de pieces de chacun, la valeur de round et roundPlayer ;

-Ensuite, on affecte aux pointeurs p et pp la liste de fourmis rouges.

1ere etape : p et pp vont pointer sur le premier element de la liste, soit la fourmiliere. On dispose de deux boucles iteratives :

Tant que pp different de NULL (soit la principale) :

Au debut p=pp, soit la fourmiliere, ensuite la deuxieme boucle :

Tant que p different de NULL :

Argent	Tour du joueur2 si 1, Tour du joueur 1 si 0.	Tour n°	Score du joueur 1 et 2
50	1	0	0
r	0	0	0
r	1	2	2
r	2	1	4
n	9	9	0
n	9	8	8
n	8	9	9
50			
1			1
3			0
2			0
1			1
3			0
2			0

Complexité= dépend de la longueur de la liste du monde de fourmis= $O(1)$  car il y a au plus 100 fourmis,

J'ai choisi de créer la fonction save comme ceci afin de parcourir toute la liste et de noter toutes les informations dans un fichier texte ensuite. Plus tard, si l'on souhaite charger l'ancienne partie, on aura recours à ce fichier texte afin de récupérer toutes les informations.

**void init\_monde (struct Monde\* world, struct Fourmi\* Fn, struct Fourmi\* Fr, struct Fourmi\* Or, struct Fourmi\* On, struct Fourmi\* Rn, struct Fourmi\* Rr );**

Il s'agit ici d'initialiser le plateau en début de partie. Cette fonction prend donc en argument :

- Un pointeur sur le Monde
- Six pointeurs sur des Fourmis qui correspondent aux 6 agents présents lors du lancement d'une nouvelle partie.

Notre fonction fait appel aux fonctions Créer pour créer tous les agents nécessaires (Fourmière Rouge, Ouvrière et une Reine pour chacune des deux couleurs), une fois les six agents créés, elle les lie dans deux listes doublement chaînées ayant pour premier élément les deux fourmières, puis elle fait pointer les deux pointeurs Frouge et Fnoir de la structure Monde vers ces deux fourmières (On a donc pour le camp noir la liste chaînée suivante : World->Fnoir=FourmièreNoire->OuvrièreNoire->ReineNoire).

Int main() :

C'est dans le main que nous avons décidé de mettre toutes les instructions concernant l'interface de jeu. Ce n'est pas la meilleure méthode, en effet au final nous nous retrouvons avec une fonction main assez longue, ce qui rend le code peu esthétique.

Le main comporte deux parties principales : une pour chaque joueur. Comme les deux parties sont assez similaires, nous n'allons en expliquer qu'une seule.

Au début de la fonction, nous avons commencé par déclarer toutes les variables dont nous aurons besoin lors de nos appels aux fonctions. Avant de faire jouer le premier joueur, nous affichons d'abord un menu avec 3 options :

- 1) New Game (On démarre une nouvelle partie : appel à la fonction init\_World)
- 2) Load Previous Game (On charge une ancienne partie : appel à la fonction Load)
- 3) Show the 10 best scores (On fait appel à la fonction top\_players pour afficher les 10 meilleurs scores stockés dans un fichier pays.txt).

L'utilisateur doit alors entrer un entier compris entre 1 et 3 en fonction de ce qu'il veut faire. Tant qu'il n'a pas entré une valeur correcte (entre 1 et 3) le programme continue d'attendre une entrée.

Pour le niveau 1 nous n'avons utilisé que deux pointeurs rouges et noirs pour pointer vers les fourmières pointées par Frouge et Fnoir. Puis à partir du niveau 2 nous avons ajouté 2 nouveaux pointeurs pour pointer vers les autres éventuelles fourmières.



```
void load(struct Monde* World, struct Fourmi* Fn, struct Fourmi* Fr, struct Fourmi* Or, struct Fourmi* On,
struct Fourmi* Rn, struct Fourmi* Rr, struct Fourmi* Sr, struct Fourmi* Sn, int *gold1, int *gold2, int
*tourJoueur, int *tour);
```

Cette fonction est similaire à la précédente (init\_monde). Au départ, l'environnement n'est pas initialisé. Si l'on choisit une nouvelle partie, alors on fait appel à init\_monde, ce qui nous permet de tout initialiser.

Sinon, alors on fait appel à load, celle-ci prend pour arguments :

- Les mêmes pointeurs utilisés précédemment dans init\_monde
- Deux pointeurs de plus (ici appelés Sr et Sn pour soldats rouges et noirs si existants).
- Les pointeurs sur gold1 et gold2 pour modifier la valeur du nombre de pièces.
- Pointeurs pour modifier la valeur de la variable tourJoueur (c'est à dire pour revenir sur le tour du joueur précisé sur le fichier : si dans le fichier, tourJoueur=1 alors on passe directement au joueur 2, sinon on reste sur le 1), et la valeur de la variable tour.

On initialise 4 pointeurs p, pp, q, et qq à null.

On commence par créer le plateau à l'aide de deux boucles for (comme dans init\_monde).

Ensuite on fait appel au fichier texte de sauvegarde que l'on va lire :

- On va commencer par lire la première ligne, contenant 4 entiers que l'on va stocker dans le tableau vars, et l'on va affecter les valeurs collectées à, respectivement, gold1, gold2, tourJoueur, tour. Les variables sont alors modifiées.
- Sachant que, dans tous les cas, on ne peut sauvegarder une partie si un joueur ne dispose plus aucune fourmi. Alors on peut être sûr qu'au pire des cas, chacun dispose d'une fourmière. (car si un joueur ne possède AUCUNE fourmière, celui-ci a perdu la partie.)

De ce fait, sachant aussi qu'une fourmière est le premier élément d'une liste et que la première du joueur 1 est rouge, alors on va commencer par lire la seconde ligne et ensuite créer une fourmière (d'argument le pointeur Fr initialisé précédemment dans le main) en faisant appel à la fonction concernée, et avec les valeurs collectées (dans les tableaux coul et characs). On place ensuite la fourmière dans le plateau de jeu.

On alloue à pp l'espace d'une structure fourmi, lui affecte Fr, puis on affecte pp à p.

Ensuite on initialise un entier n à 0 que l'on va utiliser plus tard.

Ici, on lance une boucle while, tant que fscanf différent de null, soit tant qu'il reste une ligne à lire.

Au début de chaque itération, on va collecter les informations de la ligne prise en compte,

Si la couleur est rouge, soit un caractère 'r' perçu, alors on fait appel à une boucle switch, de paramètre charac[0], soit le type :

Si type= 2 ou 3 ou 4, alors on crée un agent comme ce que l'on a fait pour la fourmière précédente, sauf que l'on va allouer à p->suiv l'espace d'une structure fourmi, que l'on va remplir par un la case d'un agent créée, pour ensuite faire avancer le pointeur p vers cette case. P pointe alors sur cet agent créé, et on termine par p->suiv=NULL.

Sauf que si type= 1, soit une fourmière, alors on va recréer une fourmière comme ce que l'on a fait pour la première. Or, sachant que pp pointe toujours sur cette première fourmière, alors on va affecter pp->next à p.

On lance ensuite une boucle itérative tant que  $p$  different null, alors on fait avancer  $p(next)$ . Lorsque  $p$  pointera sur une case vide, alors on va lui affecter cet agent crée en lui ayant alloué au préalable l'espace d'une structure fourmi.  $P$  va alors pointer sur cette nouvelle fourmiliere, et les prochains agents que l'on va créer seront relies à cette nouvelle fourmiliere.

Lorsque l'on aura complété cette liste de fourmis rouges (lorsqu'il n'ya plus de caractere 'r'), alors le premier élément que l'on va trouver est une fourmiliere noire. Pour ce faire, entrer dans la boucle else, puis ensuite dans la boucle if comprise (si  $n=0$ ) dans celle ci, et on va créer une fourmiliere noire comme procédé effectué pour la liste rouge, sauf que l'on va utiliser  $q$  et  $qq$  à la place de  $p$  et  $pp$ . On va ensuite modifier  $n$  pour ne plus revenir dans cette boucle if, et on fait appel à continue pour scanner la prochaine ligne et sauter les prochaines commandes.

Cette procedure impliquant la variable  $n$  va nous permettre de garder  $qq$  comme un pointeur sur la premiere fourmiliere noir.

Ensuite, on va effectuer le meme procede effectue pour la liste rouge de fourmis.

A la fin de la boucle while, on accorde a World->Frouge le pointeur  $pp$ , soit ici la liste de fourmis rouges prises en arguments va pointer sur la premiere fourmiliere rouge. De meme pour World->Fnoir et  $qq$ .

On finit par liberer l'espace utilise.

Complexite identique à la fonction save.