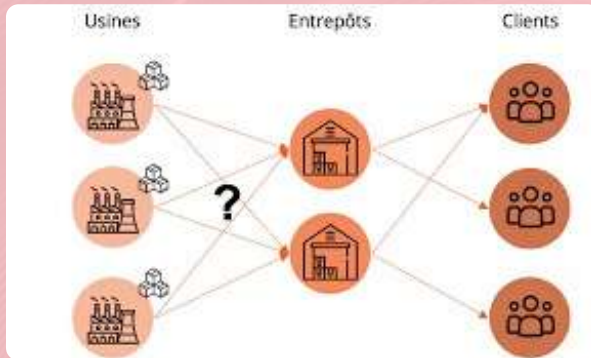




# Recherche des chemins les plus courts : Floyd-Warshall

Présenté par TUNG Alexandre, ADHAR Mazien, DUMAS Eloi, KADIRI Ghali, JEYAKANTHAN Matusun

# Pourquoi utiliser la théorie des graphes?



Réseaux de transport



Analyse de transactions financières

# Ce qu'on va étudié

- **Implémentation et analyse technique**

- Modélisation des données et gestion dynamique de la mémoire
- Stabilité numérique et représentation de l'infini
- Analyse Algorithmique et complexité
- La détection des circuits Absorbants

- **Construction et analyse du cas réel (FOREX)**

- Le trading haute fréquence et l'arbitrage de devises
- Le circuit Absorbant
- Contre-exemple et validité des chemins

# Implémentation et analyse technique

## 1- Modélisation des données et gestion dynamique de la mémoire

Pourquoi pas de tableaux statiques ?

- Cahier des charges : **aucune limite au nombre de sommets**.
- Tableaux statiques = **taille fixe**, donc :
  - Limite arbitraire du nombre de sommets.
  - **Gaspillage mémoire** sur petits graphes.

Solution retenue : Allocation dynamique

- Utilisation de **malloc** pour allouer la mémoire **au moment de l'exécution**.
- Adaptation exacte à la taille du graphe :  **$N \times N$** .

Structure du graphe

- Graphe modélisé avec une **structure C (struct Graphe)**.
- Matrices **L** et **P** représentées par :
  - **int \*\*** → pointeurs de pointeurs.



# Implémentation et analyse technique

## 1- Modélisation des données et gestion dynamique de la mémoire

### Avantages de l'allocation dynamique

- **Aucune limite** de taille du graphe.
- **Flexibilité totale** : on alloue seulement ce qu'il faut.
- Optimisation mémoire sur grands graphes.

### Gestion propre de la mémoire

- Utilisation de **free** après chaque test.
- Évite les **fuites mémoire** et libère l'espace inutilisé.

# Implémentation et analyse technique

## 2- Stabilité numérique et représentation de l'infini

Problème posé par Floyd-Warshall

- L'opération de relaxation :  $L[i][k] + L[k][j]$ .
- Risque de dépassement si on utilise **INT\_MAX** comme "infini".

Pourquoi INT\_MAX est dangereux ?

- **INT\_MAX + INT\_MAX** dépasse la capacité d'un entier.
- Résultat devient **négatif** → fausse la logique du minimum.
- Provoque des **erreurs de calcul** dans Floyd-Warshall.

Solution adoptée : constante INF

- Définition d'une valeur : **INF = 10<sup>9</sup>**.
- Assez grande pour représenter l'infini dans nos graphes.
- Assez petite pour que **INF + INF** reste dans les limites du système.

Avantages

- Évite les **overflow**.
- Garantit la **stabilité numérique** de l'algorithme.
- Assure des résultats **fiables**.

# Implémentation et analyse technique

## 3- Analyse Algorithmique et complexité

Principe utilisé

- Méthode : **programmation dynamique**.
- Décomposition du problème en **sous-problèmes successifs**.
- Utilisation d'un **sommet pivot k** à chaque itération.

Complexité temporelle

- Complexité :  **$O(N^3)$** .
- Due à **3 boucles imbriquées** :
  - boucle sur k (pivot),
  - boucle sur i (départ),
  - boucle sur j (arrivée).

Relation de récurrence

- À chaque étape k :
  - **$L_{ij}(k) = \min( L_{ij}(k-1), L_{ik}(k-1) + L_{kj}(k-1) )$**

# Implémentation et analyse technique

## 3- Analyse Algorithmique et complexité

Mise à jour des prédécesseurs

- Si un chemin plus court est trouvé :
  - $P_{ij} = P_{kj}$
- Permet de **reconstruire l'itinéraire final**.

Suivi de la convergence

- Le programme affiche **les matrices L et P à chaque k**.
- Permet de visualiser l'évolution vers la solution.
- Fonctionnalité exigée par le cahier des charges.



# Implémentation et analyse technique

## 4- Gestion des anomalies : La détection des circuits absorbants

### Pourquoi c'est un problème ?

- Un **cycle de coût négatif**  $\Rightarrow$  le coût peut descendre **vers  $-\infty$** .
- Le **chemin minimal devient indéfini**  $\rightarrow$  résultat impossible à interpréter.

### Méthode de détection

- Vérification **après la convergence** de Floyd-Warshall.
- Analyse de la **diagonale** de la matrice L.
- Condition :
  - **Si  $L[i][i] < 0 \rightarrow$  cycle négatif détecté**

### Réaction du programme

- **Blocage** de la reconstruction des chemins via la matrice P.
- Envoi d'un **message d'indétermination** à l'utilisateur.
- Évite la production de résultats incohérents.

### Avantage

- Gestion **sécurisée** et **robuste** des cas impossibles.
- Empêche la propagation d'erreurs  $\rightarrow$  **solution résiliente**.

# Construction et analyse du cas réel (FOREX)

## 1- Contexte : Le trading haute fréquence et l'arbitrage de devises

### Domaine d'application

- Trading Haute Fréquence (**THF**) : besoin d'analyse **instantanée**.
- Objectif : détecter les **opportunités d'arbitrage** entre devises.

### Modélisation du marché

- **10 devises majeures** (EUR, USD, JPY, GBP, MYR, ...).
- **Sommets** = devises.
- **Arcs** = transactions possibles en temps réel (taux de change).
- **Poids des arcs** :
  - valeur transformée → coût / gain de l'échange ;
  - **poids négatif = transaction profitable**.

# Construction et analyse du cas réel (FOREX)

## 1- Contexte : Le trading haute fréquence et l'arbitrage de devises

Utilisation de Floyd-Warshall

- Analyse **simultanée de toutes les paires** ( $10 \times 10$ ).
- Détection d'un **circuit absorbant** :
  - correspond exactement à une **opportunité d'arbitrage**.
  - permet un **profit sans risque** grâce à une boucle d'échanges gagnante.

Intérêt de l'approche

- Modélisation robuste pour un marché complexe.
- Permet une **détection rapide et exhaustive** des opportunités.

# Construction et analyse du cas réel (FOREX)

## 2- Analyse du cas critique : Le circuit absorbant

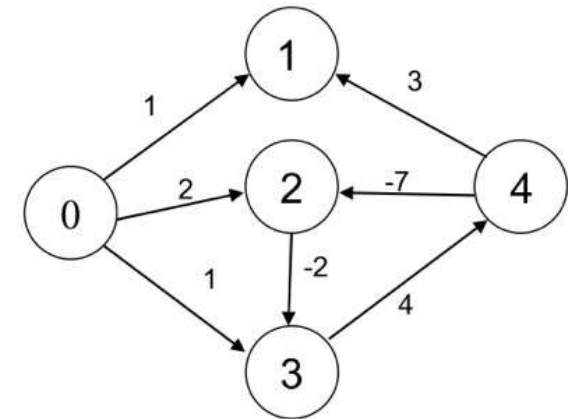
### Indicateurs observés

- Dans la **matrice finale L (étape 4)** :
  - $L[2][2] = -5$
  - $L[4][4] = -10$
- Valeurs négatives sur la diagonale  $\Rightarrow$  **preuve d'un cycle négatif**.

### Interprétation

- Condition :  $L[i][i] < 0 \Rightarrow$  plus court chemin **indéfini**.
- Dans le contexte du marché : cela indique une **opportunité d'arbitrage** (profit sans risque).

Le programme détecte un **circuit absorbant** :



# Construction et analyse du cas réel (FOREX)

## 2- Analyse du cas critique : Le circuit absorbant

### Interprétation

- Condition :  $L[i][i] < 0 \Rightarrow$  plus court chemin **indéfini**.
- Dans le contexte du marché : cela indique une **opportunité d'arbitrage** (profit sans risque).

```
=== ETAPE 4 ===  
MATRICE L (Poids) :  
  0  1 -3 -5 -1  
INF 0 INF INF INF  
INF 5 -5 -7 -3  
INF 7 -3 -5 -1  
INF -2 -12 -14 -10
```

### Comportement du programme

- Tentative d'obtenir un chemin impliquant le cycle négatif (ex : **4**  $\rightarrow$  **1**).
- Le programme :
  - **bloque la reconstruction du chemin**,
  - **affiche un message d'indétermination**,
  - empêche un **résultat incohérent**.

```
--- RECHERCHE DE CHEMINS ---  
  
Voulez-vous afficher un chemin ? (1: Oui, 0: Non) :1  
  
Sommet de depart (0 a 4) :4  
  
Sommet d'arrivee (0 a 4) :1  
  
RESULTAT : Circuit absorbant. Chemin indefini.
```

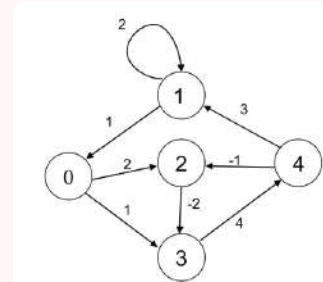
### Conclusion

- Le filtre de sécurité fonctionne correctement.
- L'implémentation est **robuste** face aux cas critiques.
- Le système **empêche toute propagation d'erreur**, preuve de sa résilience.

# Construction et analyse du cas réel (FOREX)

## 3- Contre exemple et validité des chemins

Le bon fonctionnement **sans circuit absorbant**,  
La capacité à **trouver des chemins corrects**.



### Résultats obtenus

- Aucune alerte de sécurité déclenchée.
- La **matrice finale L** présente :
  - **des valeurs  $\geq 0$  sur toute la diagonale**,
  - preuve qu'**aucun cycle négatif n'existe**.

=== ETAPE 4 ===

MATRICE L (Poids) :

0	7	2	0	4
1	2	3	1	5
6	5	0	-2	2
8	7	10	0	4
4	3	6	4	0



# Construction et analyse du cas réel (FOREX)

## 3- Contre exemple et validité des chemins

Conséquence mathématique

- $L[i][i] \geq 0 \Rightarrow$  pas de circuit absorbant.
- La notion de **plus court chemin reste parfaitement définie**.

Comportement du programme

- Reconstruction **correcte** des chemins optimaux via la matrice **P**.
- Les itinéraires calculés sont **cohérents, minimaux et fiables**.

Conclusion

- Ce contre-exemple confirme :
  - la **validité** de l'implémentation,
  - la **fiabilité de la reconstruction des itinéraires**,
  - le bon fonctionnement de l'algorithme **en absence d'anomalies**.

```
Voulez-vous afficher un chemin ? (1: Oui, 0: Non) :1  
  
Sommet de depart (0 a 4) :3  
  
Sommet d'arrivee (0 a 4) :1  
  
Chemin minimal (Cout = 7) : 3 -> 4 -> 1  
  
Voulez-vous afficher un chemin ? (1: Oui, 0: Non) :
```

```
Voulez-vous afficher un chemin ? (1: Oui, 0: Non) :1  
  
Sommet de depart (0 a 4) :2  
  
Sommet d'arrivee (0 a 4) :1  
  
Chemin minimal (Cout = 5) : 2 -> 3 -> 4 -> 1  
  
Voulez-vous afficher un chemin ? (1: Oui, 0: Non) :|
```

```
Voulez-vous afficher un chemin ? (1: Oui, 0: Non) :1  
  
Sommet de depart (0 a 4) :0  
  
Sommet d'arrivee (0 a 4) :4  
  
Chemin minimal (Cout = 4) : 0 -> 2 -> 3 -> 4  
  
Voulez-vous afficher un chemin ? (1: Oui, 0: Non) :
```

## Annexe chemins contre-exemple

# Annexe fonction.h

```
1  #ifndef FONCTIONS_H
2  #define FONCTIONS_H
3
4  #include <stdio.h>
5  #include <stdlib.h>
6  #include <string.h>
7
8  #define INF 99999
9  #define MAX_FILENAME 256
10
11 typedef struct {
12     int n_sommets;
13     int** L;
14     int** P;
15     int est_charge;
16 } Graphe;
17
18 int** allouer_matrice(int n);
19 void liberer_matrice(int** mat, int n);
20
21 void initialiser_graphe(Graphe* g);
22 void detruire_graphe(Graphe* g);
23
24 int charger_graphe_fichier(char* nom_fichier, Graphe* g);
25
26 void afficher_matrices(Graphe* g, int k);
27 void floyd_warshall(Graphe* g);
28 int detecter_circuit_absorbant(Graphe* g);
29 void afficher_chemin_rekursif(Graphe* g, int depart, int arrivee);
30
31 #endif
```



# Annexe fonction.c

```
1  #include "fonctions.h"
2
3  int** allouer_matrice(int n) {
4      if (n <= 0) return NULL;
5
6      int** mat = (int**)malloc(n * sizeof(int*));
7      if (mat == NULL) {
8          printf("Erreur allocation.\n");
9          return NULL;
10     }
11
12     for (int i = 0; i < n; i++) {
13         mat[i] = (int*)malloc(n * sizeof(int));
14         if (mat[i] == NULL) {
15             for (int j = 0; j < i; j++) free(mat[j]);
16             free(mat);
17             return NULL;
18         }
19     }
20     return mat;
21 }
22
23 void liberer_matrice(int** mat, int n) {
24     if (mat == NULL) return;
25     for (int i = 0; i < n; i++) {
26         free(mat[i]);
27     }
28     free(mat);
29 }
30
31 void initialiser_graphe(Graphe* g) {
32     g->n_sommets = 0;
33     g->L = NULL;
34     g->P = NULL;
35     g->est_charge = 0;
36 }
37
38 void detruire_graphe(Graphe* g) {
39     if (g->est_charge == 1) {
40         liberer_matrice(g->L, g->n_sommets);
41         liberer_matrice(g->P, g->n_sommets);
42         g->est_charge = 0;
43         g->n_sommets = 0;
44     }
45 }
```

```
46
47 int charger_graphe_fichier(char* nom_fichier, Graphe* g) {
48     detruire_graphe(g);
49
50     FILE* f = fopen(nom_fichier, "r");
51     if (f == NULL) {
52         printf("Erreur : Impossible d'ouvrir le fichier '%s'.\n", nom_fichier);
53         return 0;
54     }
55
56     if (fscanf(f, "%d", &g->n_sommets) != 1) {
57         printf("Erreur de format (nombre de sommets).\n");
58         fclose(f);
59         return 0;
60     }
61
62     int n_arcs;
63     if (fscanf(f, "%d", &n_arcs) != 1) {
64         printf("Erreur de format (nombre d'arcs).\n");
65         fclose(f);
66         return 0;
67     }
68
69     g->L = allouer_matrice(g->n_sommets);
70     g->P = allouer_matrice(g->n_sommets);
71     g->est_charge = 1;
72
73     for (int i = 0; i < g->n_sommets; i++) {
74         for (int j = 0; j < g->n_sommets; j++) {
75             if (i == j) {
76                 g->L[i][j] = 0;
77             } else {
78                 g->L[i][j] = INF;
79             }
80             g->P[i][j] = -1;
81         }
82     }
```

# Annexe fonction.c

```
83
84     int u, v, w;
85     for (int k = 0; k < n_arcs; k++) {
86         if (fscanf(f, "%d %d %d", &u, &v, &w) != 3) {
87             printf("Erreur de lecture de l'arc n %d.\n", k + 1);
88             break;
89         }
90         if (u >= 0 && u < g->n_sommets && v >= 0 && v < g->n_sommets) {
91             g->L[u][v] = w;
92             g->P[u][v] = u;
93         }
94     }
95
96     fclose(f);
97     printf("Graphe charge avec succes (%d sommets, %d arcs).\n", g->n_sommets, n_arcs);
98     return 1;
99 }
100
101 void afficher_matrices(Graphe* g, int k) {
102     printf("\n=== ETAPE %d ===\n", k);
103     printf("MATRICE L (Poids) :\n");
104     for (int i = 0; i < g->n_sommets; i++) {
105         for (int j = 0; j < g->n_sommets; j++) {
106             if (g->L[i][j] == INF) printf(" INF ");
107             else printf("%5d ", g->L[i][j]);
108         }
109         printf("\n");
110     }
111
112     printf("\nMATRICE P (Predecesseurs) :\n");
113     for (int i = 0; i < g->n_sommets; i++) {
114         for (int j = 0; j < g->n_sommets; j++) {
115             printf("%5d ", g->P[i][j]);
116         }
117         printf("\n");
118     }
119 }
```

```
120
121 void floyd_warshall(Graphe* g) {
122     if (g->est_charge == 0) return;
123
124     afficher_matrices(g, -1);
125
126     for (int k = 0; k < g->n_sommets; k++) {
127         for (int i = 0; i < g->n_sommets; i++) {
128             for (int j = 0; j < g->n_sommets; j++) {
129                 if (g->L[i][k] != INF && g->L[k][j] != INF) {
130                     int nouveau_poids = g->L[i][k] + g->L[k][j];
131                     if (nouveau_poids < g->L[i][j]) {
132                         g->L[i][j] = nouveau_poids;
133                         g->P[i][j] = g->P[k][j];
134                     }
135                 }
136             }
137         }
138         afficher_matrices(g, k);
139     }
140 }
141
142 int detecter_circuit_absorbant(Graphe* g) {
143     for (int i = 0; i < g->n_sommets; i++) {
144         if (g->L[i][i] < 0) return 1;
145     }
146     return 0;
147 }
148
149 void afficher_chemin_rekursif(Graphe* g, int depart, int arrivee) {
150     if (depart == arrivee) {
151         printf("%d", depart);
152         return;
153     }
154     int pred = g->P[depart][arrivee];
155     if (pred == -1) {
156         printf("(Pas de chemin)");
157         return;
158     }
159     afficher_chemin_rekursif(g, depart, pred);
160     printf(" -> %d", arrivee);
161 }
```

# Annexe main.c

```
1  int main() {
2      Graphe g;
3      initialiser_graphe(&g);
4
5      int continuer_programme = 1;
6      char nom_fichier[MAX_FILENAME];
7
8      printf("---- PROJET GRAPHS : FLOYD-WARSHALL ----\n");
9
10     while (continuer_programme == 1) {
11
12         printf("\nEntrez le nom du fichier (ex: graphe.txt) : ");
13         scanf("%s", nom_fichier);
14
15         if (charger_graphe_fichier(nom_fichier, &g) == 1) {
16
17             floyd_warshall(&g);
18
19             int circuit_detecte = detecter_circuit_absorbant(&g);
20
21             if (circuit_detecte == 1) {
22                 printf("\n/!\ ALERTE : Circuit absorbant detecte.\n");
23                 printf("Les resultats ne sont pas garantis.\n");
24             }
25
26             printf("\n---- RECHERCHE DE CHENINS ----\n");
27
28             int continuer_chemin = 1;
29             int choix = 0;
```

```
30
31         while (continuer_chemin == 1) {
32             printf("\nVoulez-vous afficher un chemin ? (1: Oui, 0: Non) : ");
33             scanf("%d", &choix);
34
35             if (choix == 0) {
36                 continuer_chemin = 0;
37             } else {
38                 int depart, arrivee;
39
40                 printf("Sommet de depart (0 a %d) : ", g.n_sommets - 1);
41                 scanf("%d", &depart);
42
43                 printf("Sommet d'arrivee (0 a %d) : ", g.n_sommets - 1);
44                 scanf("%d", &arrivee);
45
46                 if (depart < 0 || depart >= g.n_sommets || arrivee < 0 || arrivee >= g.n_sommets) {
47                     printf("Erreur : Sommets invalides.\n");
48                 }
49                 else if (circuit_detecte == 1) {
50                     printf("RESULTAT : Circuit absorbant. Chemin indefini.\n");
51                 }
52                 else if (g.L[depart][arrivee] == INF) {
53                     printf("Resultat : Pas de chemin existant (Infini).\n");
54                 }
55                 else {
56                     printf("Chemin minimal (Cout = %d) : ", g.L[depart][arrivee]);
57                     afficher_chemin_recursif(&g, depart, arrivee);
58                     printf("\n");
59                 }
60             }
61         }
62     }
63
64     detruire_graphe(&g);
65
66     printf("\n-----\n");
67     printf("Traiter un autre fichier ? (1: Oui, 0: Non) : ");
68     scanf("%d", &continuer_programme);
69 }
70
71 printf("\nFin du programme.\n");
72 return 0;
73 }
```



**Fin**