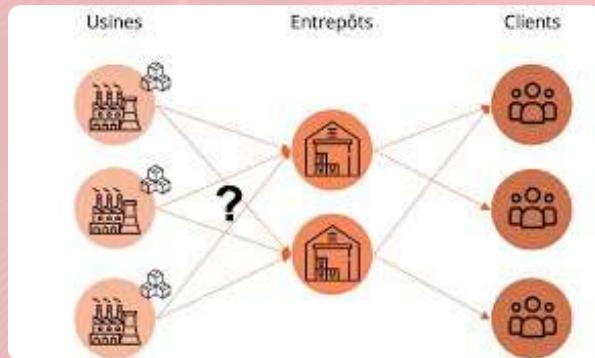




# Recherche des chemins les plus courts : Floyd-Warshall

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

# Pourquoi utiliser la théorie des graphes?



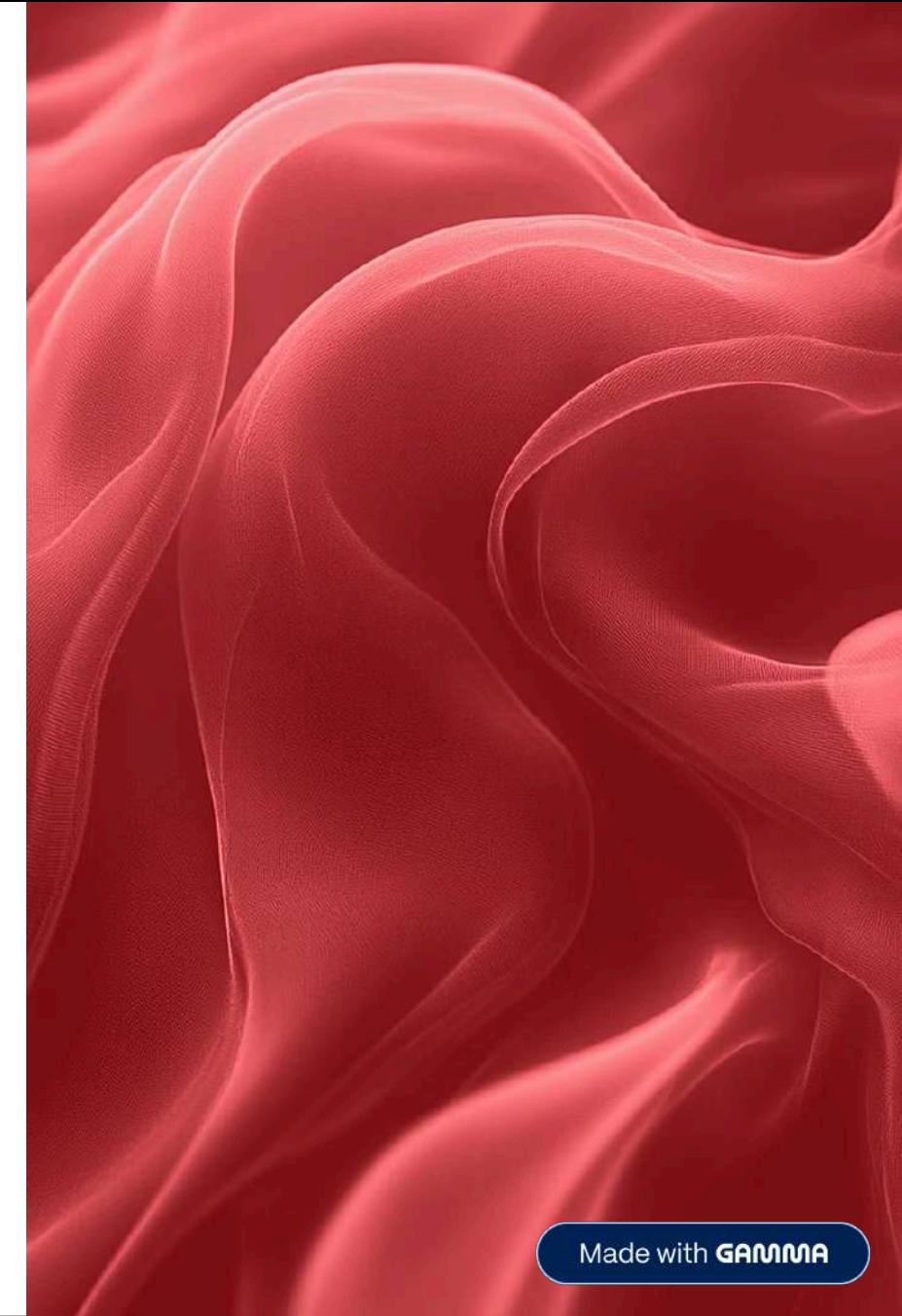
Réseaux de transport



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 × 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 prédecesseurs

- 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 **cycl e 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

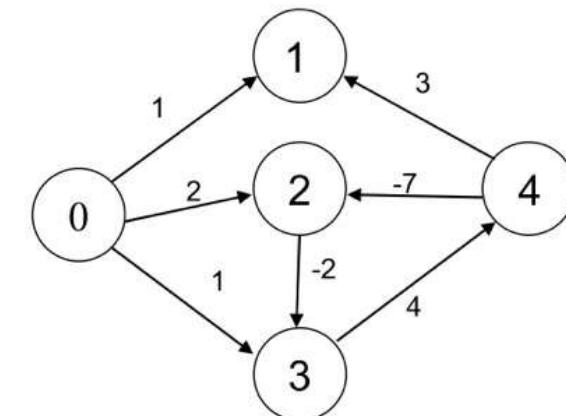
Indicateurs observés

- 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 → 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 départ (0 à 4) : 4

Sommet d'arrivée (0 à 4) : 1

RESULTAT : Circuit absorbant. Chemin indefini.

### Conclusion

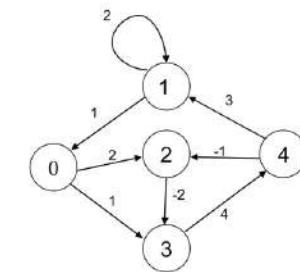
- Le filtre de sécurité fonctionne correctement.
- L'implémentation est **robuste** face aux cas critiques.
- Le système **empêche toute propagation d'erreur**, preuve de sa résilience.

# 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**.

== ETAPÉ 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 départ (0 à 4) :3  
  
Sommet d'arrivée (0 à 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 départ (0 à 4) :2  
  
Sommet d'arrivée (0 à 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 départ (0 à 4) :0  
  
Sommet d'arrivée (0 à 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_marshall(Graphe* g);
28 int detecter_circuit_absorbant(Graphe* g);
29 void afficher_chemin_recuratif(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 }
```

```
56
57 int charger_graphe_fichier(char* nom_fichier, Graphe* g) {
58     detruire_graphe(g);
59
60     FILE* f = fopen(nom_fichier, "r");
61     if (f == NULL) {
62         printf("Erreur : Impossible d'ouvrir le fichier '%s'.\n", nom_fichier);
63         return 0;
64     }
65
66     if (fscanf(f, "%d", &g->n_sommets) != 1) {
67         printf("Erreur de format (nombre de sommets).\n");
68         fclose(f);
69         return 0;
70     }
71
72     int n_arcs;
73     if (fscanf(f, "%d", &n_arcs) != 1) {
74         printf("Erreur de format (nombre d'arcs).\n");
75         fclose(f);
76         return 0;
77     }
78
79     g->L = allouer_matrice(g->n_sommets);
80     g->P = allouer_matrice(g->n_sommets);
81     g->est_charge = 1;
82
83     for (int i = 0; i < g->n_sommets; i++) {
84         for (int j = 0; j < g->n_sommets; j++) {
85             if (i == j) {
86                 g->L[i][j] = 0;
87             } else {
88                 g->L[i][j] = INF;
89             }
90             g->P[i][j] = -1;
91         }
92     }
93 }
```

# Annexe fonction.c

```
83     int u, v, w;
84     for (int k = 0; k < n_arcs; k++) {
85         if (fscanf(f, "%d %d %d", &u, &v, &w) != 3) {
86             printf("Erreur de lecture de l'arc n %d.\n", k + 1);
87             break;
88         }
89         if (u >= 0 && u < g->n_sommets && v >= 0 && v < g->n_sommets) {
90             g->L[u][v] = w;
91             g->P[u][v] = u;
92         }
93     }
94     fclose(f);
95     printf("Graphe charge avec succes (%d sommets, %d arcs).\n", g->n_sommets, n_arcs);
96     return 1;
97 }
98 }

100 void afficher_matrices(Graphe* g, int k) {
101     printf("\n==== ETAPPE %d ====\n", k);
102     printf("MATRICE L (Poids) :\n");
103     for (int i = 0; i < g->n_sommets; i++) {
104         for (int j = 0; j < g->n_sommets; j++) {
105             if (g->L[i][j] == INF) printf(" INF ");
106             else printf("%5d ", g->L[i][j]);
107         }
108         printf("\n");
109     }
110 }

111 printf("\nMATRICE P (Predecesseurs) :\n");
112 for (int i = 0; i < g->n_sommets; i++) {
113     for (int j = 0; j < g->n_sommets; j++) {
114         printf("%5d ", g->P[i][j]);
115     }
116     printf("\n");
117 }
118 }

119 }
```

```
120 void floyd_marshall(Graphe* g) {
121     if (g->est_charge == 0) return;
122     afficher_matrices(g, -1);
123
124     for (int k = 0; k < g->n_sommets; k++) {
125         for (int i = 0; i < g->n_sommets; i++) {
126             for (int j = 0; j < g->n_sommets; j++) {
127                 if (g->L[i][k] != INF && g->L[k][j] != INF) {
128                     int nouveau_poids = g->L[i][k] + g->L[k][j];
129                     if (nouveau_poids < g->L[i][j]) {
130                         g->L[i][j] = nouveau_poids;
131                         g->P[i][j] = g->P[k][j];
132                     }
133                 }
134             }
135         }
136     }
137     afficher_matrices(g, k);
138 }
139 }

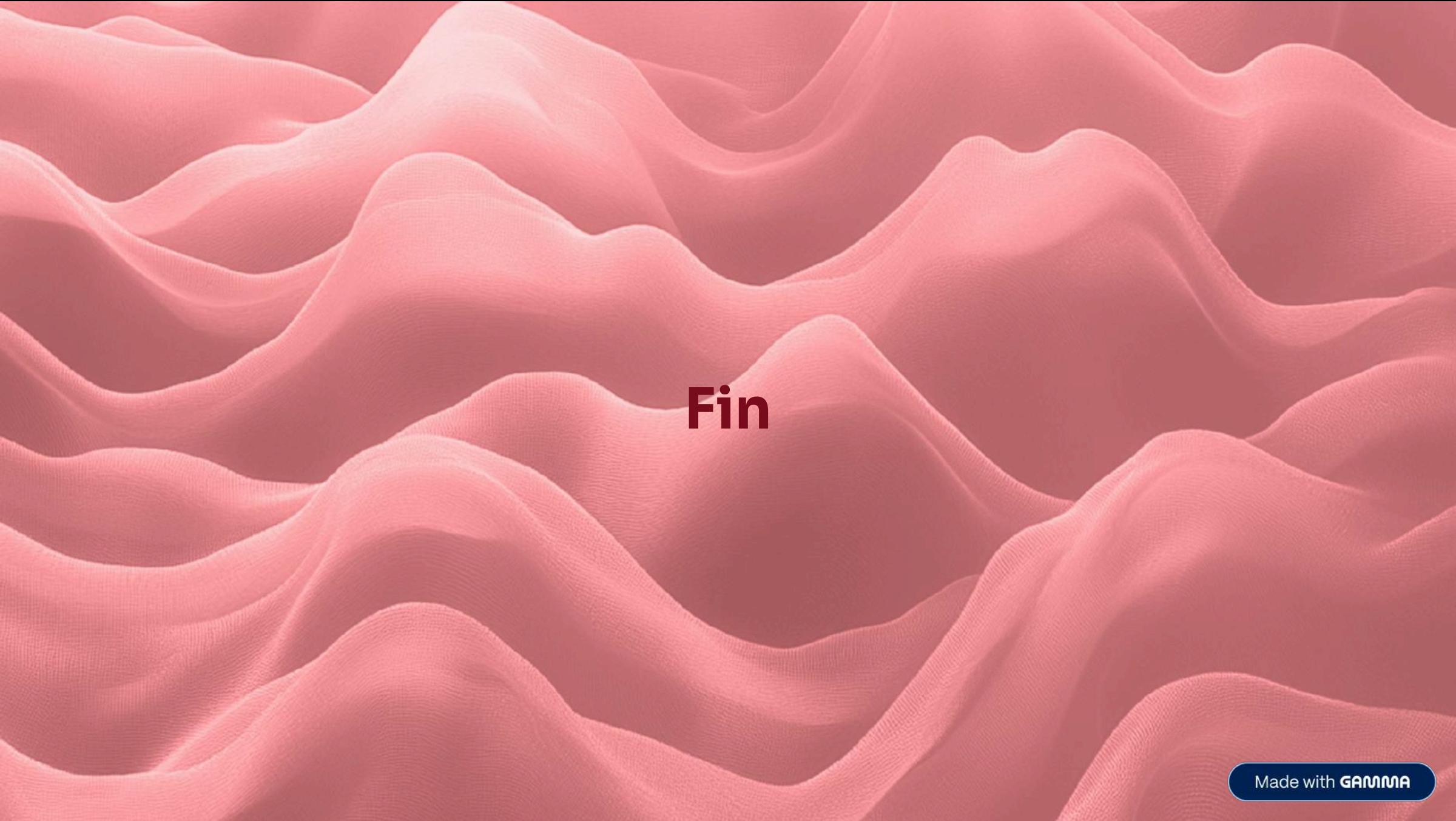
140 int detecter_circuit_absorbant(Graphe* g) {
141     for (int i = 0; i < g->n_sommets; i++) {
142         if (g->L[i][i] < 0) return 1;
143     }
144     return 0;
145 }

146 void afficher_chemin_recuratif(Graphe* g, int depart, int arrivee) {
147     if (depart == arrivee) {
148         printf("%d", depart);
149         return;
150     }
151     int pred = g->P[depart][arrivee];
152     if (pred == -1) {
153         printf("(Pas de chemin)");
154         return;
155     }
156     afficher_chemin_recuratif(g, depart, pred);
157     printf(" -> %d", arrivee);
158 }
```

# 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 GRAPHES : 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_marshall(&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 CHEMINS ---\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_recuratif(&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 }
```

The background consists of a series of soft, flowing, salmon-colored waves that create a sense of depth and movement. The waves are rendered with a fine grid texture, giving them a woven or fabric-like appearance. They curve and undulate across the frame, with some waves being higher and more prominent than others.

**Fin**