

Factorisation de Cholesky et Vérification de la Définition Positive d'une Matrice

Table des Matières

Introduction

Algorithme de la Factorisation de Cholesky

Vérification de la Définition Positive

Conclusion

Introduction

- ▶ La factorisation de Cholesky décompose une matrice symétrique définie positive en un produit de deux matrices triangulaires.
- ▶ Utilisée dans la résolution de systèmes d'équations linéaires et l'optimisation.
- ▶ La vérification de la définition positive est une étape préliminaire pour appliquer l'algorithme de Cholesky.

Définition de la Factorisation de Cholesky

La factorisation de Cholesky d'une matrice symétrique définie positive A est donnée par :

$$A = L \cdot L^T$$

où L est une matrice triangulaire inférieure.

Pseudo-code de l'Algorithme de Cholesky

Algorithm 1 CholeskyFactorization(A)

```
1: Entrée : Matrice symétrique définie positive  $A$  de taille  $n \times n$ 
2: Sortie : Matrice triangulaire inférieure  $L$  de taille  $n \times n$  telle que
    $A = L \cdot L^T$ 
3: for  $i = 1$  to  $n$  do
4:   for  $j = 1$  to  $i$  do
5:     if  $i == j$  then
6:        $temp\_sum \leftarrow \sum_{k=1}^{j-1} L[i, k]^2$ 
7:        $L[i, j] \leftarrow \sqrt{A[i, i] - temp\_sum}$ 
8:     else
9:        $temp\_sum \leftarrow \sum_{k=1}^{j-1} L[i, k] \cdot L[j, k]$ 
10:       $L[i, j] \leftarrow (A[i, j] - temp\_sum) / L[j, j]$ 
11:    end if
12:  end for
13: end for
14: Retourner  $L$ 
```

Explication des Étapes

1. **Boucles Principales** : Parcourt les éléments de la matrice A pour construire la matrice L .
2. **Calcul des Éléments Diagonaux** : Si $i = j$, l'élément est calculé comme la racine carrée de $A[i, i] - \sum_{k=1}^{j-1} L[i, k]^2$.
3. **Calcul des Éléments Hors Diagonaux** : Si $i \neq j$, l'élément est calculé à partir des valeurs précédemment calculées.

Définition

- ▶ Une matrice symétrique A est définie positive si, pour tout vecteur non nul x , $x^T A x > 0$.
- ▶ En pratique, cela équivaut à vérifier que tous les pivots principaux de la matrice ont un déterminant strictement positif.

Pseudo-code pour Vérifier la Définition Positive

Algorithm 2 IsPositiveDefinite(A)

```
1: Entrée : Matrice symétrique  $A$  de taille  $n \times n$ 
2: Sortie : Vrai si  $A$  est définie positive, Faux sinon
3: for  $i = 1$  to  $n$  do
4:   Extraire la sous-matrice  $A_i$  de taille  $i \times i$ 
5:   Calculer le déterminant de  $A_i$ 
6:   if  $\text{déterminant}(A_i) \leq 0$  then
7:     Retourner Faux
8:   end if
9: end for
10: Retourner Vrai
```

Explication des Étapes

1. **Extraction des Sous-Matrices** : On extrait les sous-matrices principales A_i pour $i = 1$ à n .
2. **Calcul du Déterminant** : Le déterminant de chaque sous-matrice A_i est calculé.
3. **Condition de Définition Positive** : Si un déterminant est ≤ 0 , la matrice n'est pas définie positive.

Conclusion

- ▶ Les algorithmes présentés permettent de factoriser une matrice symétrique définie positive et de vérifier cette propriété.
- ▶ La factorisation de Cholesky est largement utilisée dans les systèmes d'équations linéaires, l'optimisation, et la modélisation statistique.
- ▶ La vérification de la définition positive est cruciale pour s'assurer que la factorisation de Cholesky est possible.