

Détection dynamique de conditions de course

Félix-Antoine Ouellet

Université de Sherbrooke

6 novembre 2014

- 1 Motivation
- 2 Arrivé-avant
- 3 Ensemble de verrous
- 4 Conclusion

Plan

- 1 Motivation
- 2 Arrivé-avant
- 3 Ensemble de verrous
- 4 Conclusion

Condition de course

Définition

Situation se produisant quand 2 *threads* accèdent à la même structure partagée sans contraintes d'ordonnancement et qu'un de ces accès est une écriture.

Condition de course

Example - Trivial

```
int main() {  
    int X = 0;  
    std::thread T([&]() { X = 42; });  
    X = 43;  
    T.join();  
}
```

Que vaut X à la fin du programme?

Condition de course

Exemple - Moins trivial

```
Singleton* Singleton::getInstance() {  
    if (m_Instance == nullptr) {  
        std::lock_guard<std::mutex> Lock(m_Mutex);  
        {  
            if (m_Instance == nullptr) {  
                m_Instance = new Singleton;  
            }  
        }  
    }  
    return m_Instance;  
}
```

Plan

- 1 Motivation
- 2 Arrivé-avant
 - Idée
 - Concepts de base
 - Algorithme
- 3 Ensemble de verrous
- 4 Conclusion

Idée

Un programme parallèle sans condition de course ne comporte que des accès ordonnancés à des structures partagées

Opérations de synchronisation

Théorie

- Publication: Rend publique de l'information produite par le *thread*
- Réception: Lecture d'une information publique

Opérations de synchronisation

Pratique



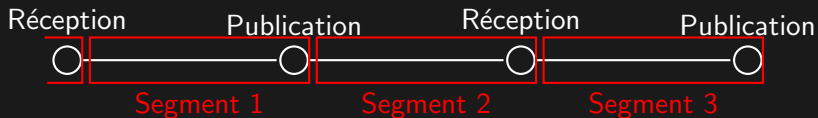
Segments

Théorie

Suite d'opérations effectuées par un *thread* se terminant par une opération de synchronisation

Segments

Pratique



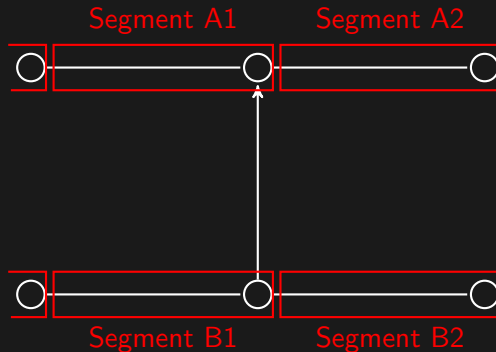
Ordonnancement des segments

Théorie

- Un ordre partiel peut être établi en fonction des opérations de synchronisation
- Dénaté par l'opérateur \prec

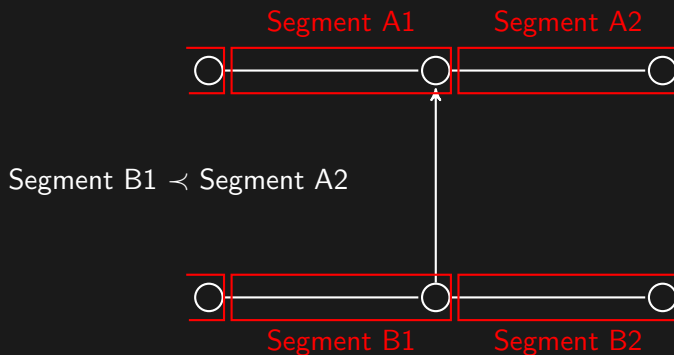
Ordonnancement des segments

Pratique



Ordonnement des segments

Pratique



Concepts de base

Condition de course

Algorithme

Plan

- 1 Motivation
- 2 Arrivé-avant
- 3 Ensemble de verrous
 - Idée
 - Algorithme
- 4 Conclusion

Idée

Un programme parallèle sans condition de course respecte toujours une saine discipline de verrouillage des structures partagées

Algorithme

Ébauche

But: S'assurer que toute structure partagée soit protégée par un verrou

Algorithme

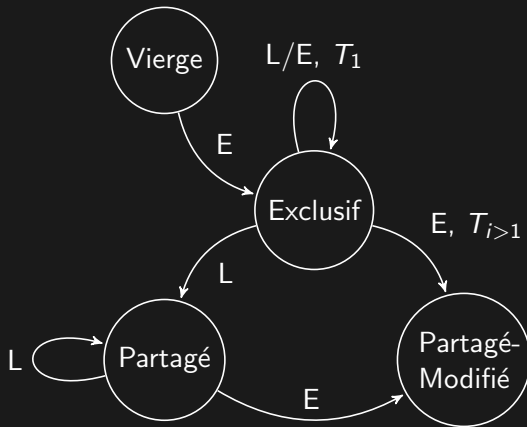
Ébauche

Trois problèmes de l'algorithme précédent

- Initialisation
- Structure seulement en lecture
- Verrou lecture-écriture

Algorithme

Raffinement



Algorithme

Raffinement



TEST

Plan

- 1 Motivation
- 2 Arrivé-avant
- 3 Ensemble de verrous
- 4 Conclusion

Conclusion

La plupart des outils de détection de condition de courses implémentent une variation ou une combinaison des algorithmes présentés.