

Systemes Distribués I

Alain Cournier et Stéphane Devismes

Université de Picardie Jules Verne

15 septembre 2022



Contenu

Algorithmique distribuée \approx Algorithmique des réseaux

Applications : Internet, Cloud, réseaux de capteurs sans fils, réseaux sociaux, Blockchain, ...

Différences avec l'algorithmique classique :

Calcul réparti : Plusieurs entités de calcul autonomes (processus)

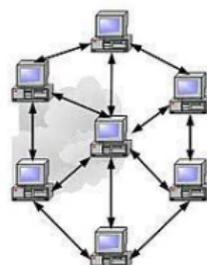
Données réparties : Chaque entité n'a qu'une vue partielle du système

Échange d'informations : Communication asynchrone par message

Absence de temps global : e.g., pas d'horloge commune

Problèmes considérés : briques de bases pour les réseaux

- ▶ élection, allocation de ressource, diffusion, etc.



Contenu

Algorithmique distribuée \approx Algorithmique des réseaux

Applications : Internet, Cloud, réseaux de capteurs sans fils, réseaux sociaux, Blockchain, ...

Différences avec l'algorithmique classique :

Calcul réparti : Plusieurs entités de calcul autonomes (processus)

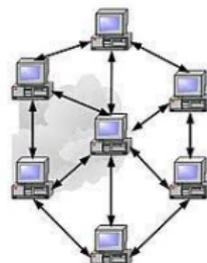
Données réparties : Chaque entité n'a qu'une vue partielle du système

Échange d'informations : Communication asynchrone par message

Absence de temps global : e.g., pas d'horloge commune

Problèmes considérés : briques de bases pour les réseaux

- ▶ élection, allocation de ressource, diffusion, etc.



Contenu

Algorithmique distribuée \approx Algorithmique des réseaux

Applications : Internet, Cloud, réseaux de capteurs sans fils, réseaux sociaux, Blockchain, ...

Différences avec l'algorithmique classique :

Calcul réparti : Plusieurs entités de calcul autonomes (processus)

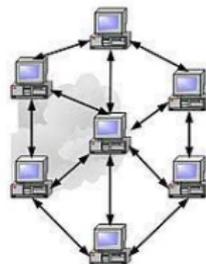
Données réparties : Chaque entité n'a qu'une vue partielle du système

Échange d'informations : Communication asynchrone par message

Absence de temps global : e.g., pas d'horloge commune

Problèmes considérés : briques de bases pour les réseaux

- ▶ élection, allocation de ressource, diffusion, etc.



Contenu

Algorithmique distribuée \approx Algorithmique des réseaux

Applications : Internet, Cloud, réseaux de capteurs sans fils, réseaux sociaux, Blockchain, ...

Différences avec l'algorithmique classique :

Calcul réparti : Plusieurs entités de calcul autonomes (processus)

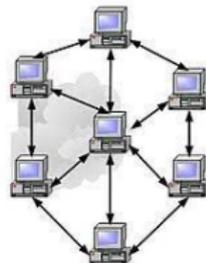
Données réparties : Chaque entité n'a qu'une vue partielle du système

Échange d'informations : Communication asynchrone par message

Absence de temps global : e.g., pas d'horloge commune

Problèmes considérés : briques de bases pour les réseaux

- ▶ élection, allocation de ressource, diffusion, etc.



Dropbox



Gnutella



BitTorrent

Contenu

Algorithmique distribuée \approx Algorithmique des réseaux

Applications : Internet, Cloud, réseaux de capteurs sans fils, réseaux sociaux, Blockchain, ...

Différences avec l'algorithmique classique :

Calcul réparti : Plusieurs entités de calcul autonomes (processus)

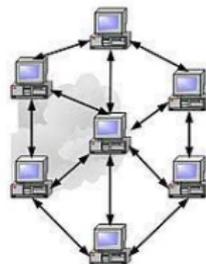
Données réparties : Chaque entité n'a qu'une vue partielle du système

Échange d'informations : Communication asynchrone par message

Absence de temps global : e.g., pas d'horloge commune

Problèmes considérés : briques de bases pour les réseaux

- ▶ élection, allocation de ressource, diffusion, etc.



Contenu

Algorithmique distribuée \approx Algorithmique des réseaux

Applications : Internet, Cloud, réseaux de capteurs sans fils, réseaux sociaux, Blockchain, ...

Différences avec l'algorithmique classique :

Calcul réparti : Plusieurs entités de calcul autonomes (processus)

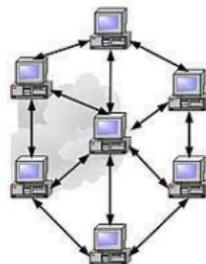
Données réparties : Chaque entité n'a qu'une vue partielle du système

Échange d'informations : Communication asynchrone par message

Absence de temps global : e.g., pas d'horloge commune

Problèmes considérés : briques de bases pour les réseaux

- ▶ élection, allocation de ressource, diffusion, etc.



Objectifs

1. Savoir écrire des algorithmes distribués

- 1.1 Être capable de **spécifier** formellement un problème
- 1.2 À partir d'un ensemble d'hypothèses sur le système (topologie, identification, etc.) être capable d'**écrire** un algorithme distribué réalisant la spécification.

2. Savoir prouver la correction et analyser la complexité d'algorithmes distribués

3. Savoir déployer sur un simulateur les algorithmes vus en cours et TD

Utilisation du simulateur événementiel **SINALGO** (plug-in JAVA sous *Eclipse*).



Objectifs

1. Savoir écrire des algorithmes distribués

- 1.1 Être capable de **spécifier** formellement un problème
- 1.2 À partir d'un ensemble d'hypothèses sur le système (topologie, identification, *etc.*) être capable d'**écrire** un algorithme distribué réalisant la spécification.

2. Savoir prouver la correction et analyser la complexité d'algorithmes distribués

3. Savoir déployer sur un simulateur les algorithmes vus en cours et TD

Utilisation du simulateur événementiel **SINALGO** (plug-in JAVA sous *Eclipse*).



Objectifs

1. Savoir écrire des algorithmes distribués

- 1.1 Être capable de **spécifier** formellement un problème
- 1.2 À partir d'un ensemble d'hypothèses sur le système (topologie, identification, *etc.*) être capable d'**écrire** un algorithme distribué réalisant la spécification.

2. Savoir prouver la correction et analyser la complexité d'algorithmes distribués

3. Savoir déployer sur un simulateur les algorithmes vus en cours et TD

Utilisation du simulateur événementiel **SINALGO** (plug-in JAVA sous *Eclipse*).



Objectifs

1. Savoir écrire des algorithmes distribués

- 1.1 Être capable de **spécifier** formellement un problème
- 1.2 À partir d'un ensemble d'hypothèses sur le système (topologie, identification, *etc.*) être capable d'**écrire** un algorithme distribué réalisant la spécification.

2. Savoir prouver la correction et analyser la complexité d'algorithmes distribués

3. Savoir déployer sur un simulateur les algorithmes vus en cours et TD

Utilisation du simulateur événementiel **SINALGO** (plug-in **JAVA** sous *Eclipse*).



Programme détaillé

30H : CTD, TD et TP



1. Rappel L3 (modèle et circulation de jeton)
2. Présentation du simulateur SINALGO
3. Les horloges logiques (Lamport, Mattern, ...)
4. Propagation d'Information avec Retour
5. Tables de routage
6. Prise d'instantanées et détection de terminaison
7. Impossibilité du consensus en présence de pannes (FLP'85)

Questions ?



© 2010 - 2011 Autodesk, Inc.