### CHRISTIAN GLACET

LIP6 – Complex Network

UPMC - Algorithmique & programmation

#### MA FORMATION

- Baccalauréat: Génie électrique
- DUT: informatique
- Master: informatique Génie logiciel
  - Agents mobiles, routage en présence d'erreurs
  - Impact de la dynamique sur les informations de routage
  - Avec Nicolas Hanusse & David Ilcinkas

#### MA FORMATION

- Baccalauréat: Génie électrique
- DUT: informatique
- Master: informatique Génie logiciel
  - Agents mobiles, routage en présence d'erreurs
  - Impact de la dynamique sur les informations de routage
  - Avec Nicolas Hanusse & David Ilcinkas
- ► THÈSE (LABRI, BORDEAUX) 2010/2013
  - Algorithmes de routage, de la réduction des coûts de communication à la dynamique
    - Projet Européen EULER
    - Avec: Nicolas Hanusse & David Ilcinkas

#### MA FORMATION

- Baccalauréat: Génie électrique
- DUT: informatique
- Master: informatique Génie logiciel
  - Agents mobiles, routage en présence d'erreurs
  - Impact de la dynamique sur les informations de routage
  - Avec Nicolas Hanusse & David Ilcinkas
- ► THÈSE (LABRI, BORDEAUX) 2010/2013
  - Algorithmes de routage, de la réduction des coûts de communication à la dynamique
    - Projet Européen EULER
    - Avec: Nicolas Hanusse & David Ilcinkas
- ATER AU LABRI 2014/2015
- POSTDOCTORAT (CNR, TURIN) 2015/2016
  - Etude des propriétés structurelles des réseaux véhiculaires
    - Avec: Marco Fiore
- POSTDOCTORAT (LABRI) 6 MOIS
  - Routage dans les graphes en loi de puissance
    - Avec: David Ilcinkas, Nicolas Hanusse & Cyril Gavoille

## ENSEIGNEMENT

Expérience et projet d'intégration à l'UPMC

RÉPARTITION DES HEURES

### RÉPARTITION DES HEURES

### MONITEUR (IUT, 2 ANS – 128H)

	initiation à l'informatique	cours/TD/TP	C/C++	
--	-----------------------------	-------------	-------	--

USI, utilisation des systèmes unix TD/TP bash, ssh, svn, ...

architecture système TD/TP powerpc

### RÉPARTITION DES HEURES

### MONITEUR (IUT, 2 ANS - 128H)

	initiation à l'informatique	cours/TD/TP	C/C++
•	USI, utilisation des systèmes unix	TD/TP	bash, ssh, svn,

architecture système TD/TP powerpc

### ATER (UNIVERSITÉ, 1 AN – 192H)

architecture système	TD/TP	y86/x86
----------------------	-------	---------

programmation orientée objet TD/TP java

initiation à l'informatique cours/TD/TP python

### RÉPARTITION DES HEURES

MONITEUR (IUT, 2 ANS - 128H)

initiation à l'informatique

USI, utilisation des systèmes unix

architecture système

- ATER (UNIVERSITÉ, 1 AN 192H)
  - architecture système
  - programmation orientée objet
  - initiation à l'informatique

cours/TD/TP

TD/TP

TD/TP

C/C++

bash, ssh, svn, ...

powerpc

~120h

TD/TP

TD/TP

cours/TD/TP

y86/x86

java

python

## ARCHITECTURE SYSTÈME

## ARCHITECTURE SYSTÈME

- Du transistor à un processeur simple (« histoire du CPU »)
  - fonctionnement des portes logiques/bascules,
  - les registres,
  - ALU et optimisation (de circuit combinatoire), ...
  - assembleur,
  - architecture pipeliné.

### ARCHITECTURE SYSTÈME

- Du transistor à un processeur simple (« histoire du CPU »)
  - fonctionnement des portes logiques/bascules,
  - les registres,
  - ALU et optimisation (de circuit combinatoire), ...
  - assembleur,
  - architecture pipeliné.
- **Q**UELQUES RÉFÉRENCES EN LA MATIÈRE
  - Carnegie Mellon (référence pédagogique assez complète: y86)
  - Chris Terman, MIT (disponibles sur youtube)

ANDROID, COMPLEX & STL

ANDROID, COMPLEX & STL

#### RECHERCHE:

- Combinatoire (théorie des graphes), complexité (descriptive, Kolmogorov)
- Algorithmique distribuée : agents mobiles, auto-stabilisation

ANDROID, COMPLEX & STL

#### RECHERCHE:

- Combinatoire (théorie des graphes), complexité (descriptive, Kolmogorov)
- Algorithmique distribuée : agents mobiles, auto-stabilisation

#### FORMATION:

Génie Logiciel : Design Patterns (POO), UML/MERISE

### ANDROID, COMPLEX & STL

#### RECHERCHE:

- Combinatoire (théorie des graphes), complexité (descriptive, Kolmogorov)
- Algorithmique distribuée : agents mobiles, auto-stabilisation

#### FORMATION:

Génie Logiciel : Design Patterns (POO), UML/MERISE

#### HOBBY:

Apprentissage automatisé (régression linéaire, réseaux de neurones, ...)

### ANDROID, COMPLEX & STL

#### RECHERCHE:

- Combinatoire (théorie des graphes), complexité (descriptive, Kolmogorov)
- Algorithmique distribuée : agents mobiles, auto-stabilisation

#### **FORMATION:**

Génie Logiciel : Design Patterns (POO), UML/MERISE

#### HOBBY:

Apprentissage automatisé (régression linéaire, réseaux de neurones, ...)

#### **ENVIES:**

ARE (Ateliers de Recherche Encadrée)
Initiation à la programmation
Architecture système

## RECHERCHE

Thématiques principales

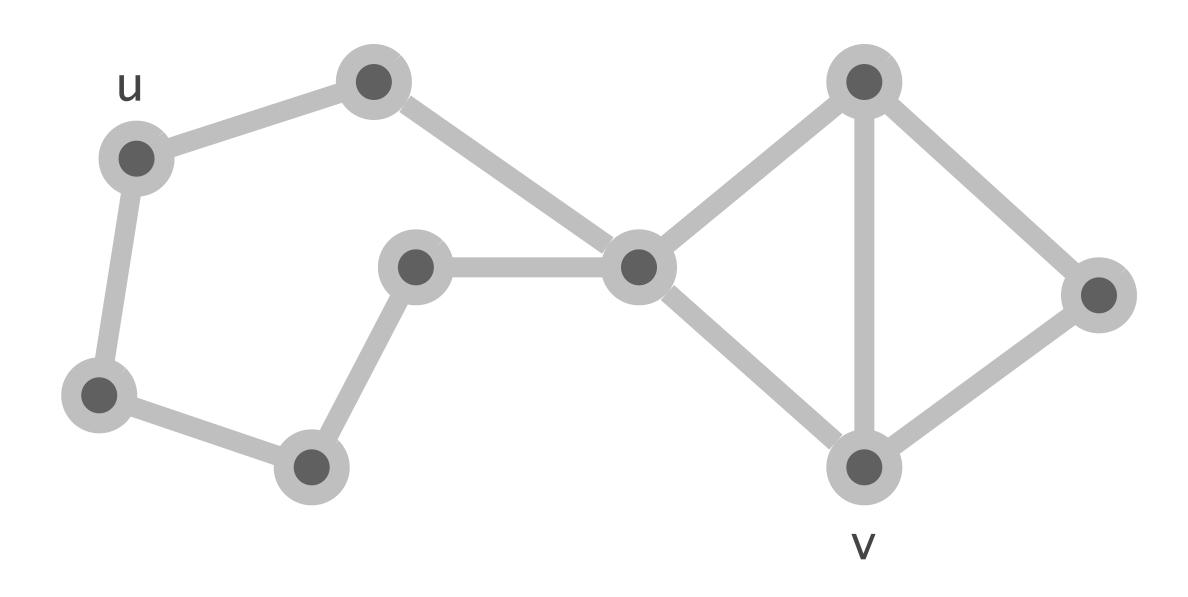
- ► ROUTAGE COMPACT DISTRIBUÉ [CORE RANKING A ET A\*]
  - étude de la complexité de communication
  - dédié aux graphes "internet-like"

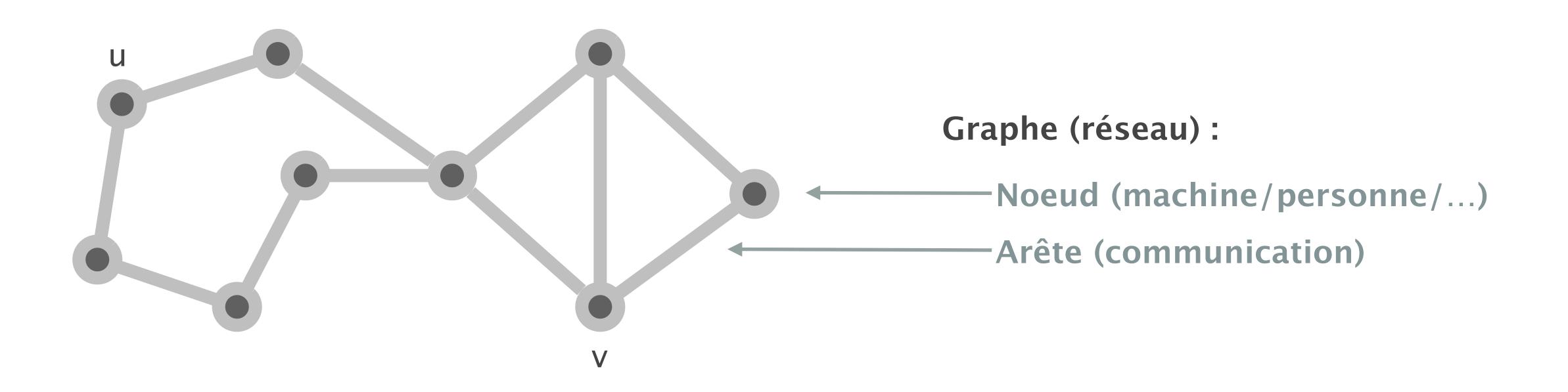
- ► ROUTAGE COMPACT DISTRIBUÉ [CORE RANKING A ET A\*]
  - étude de la complexité de communication
  - dédié aux graphes "internet-like"
- ► ALGORITHMIQUE DISTRIBUÉE FONDAMENTALE [A\*]
  - compromis temps-information pour l'élection de leader

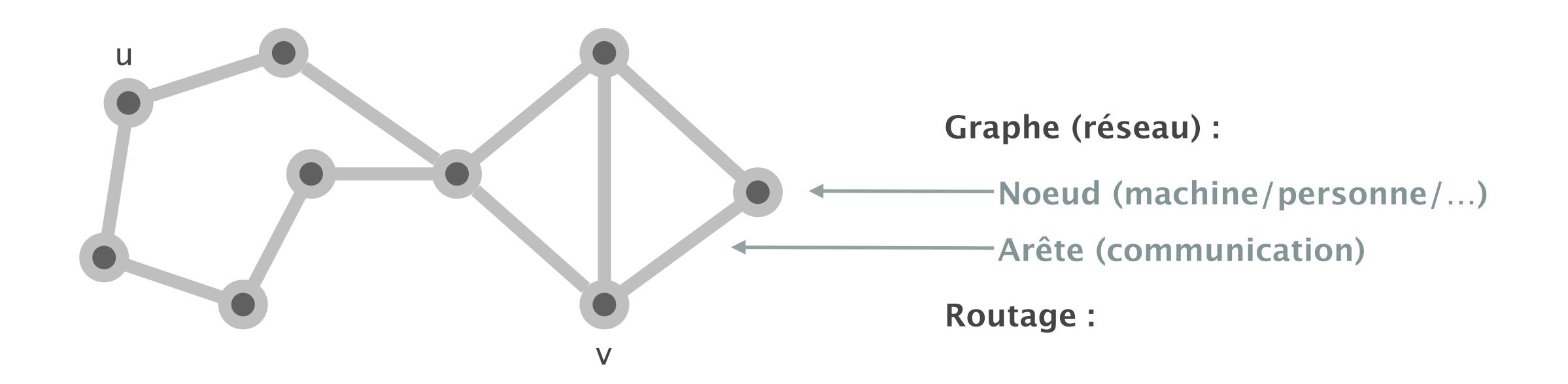
- ► ROUTAGE COMPACT DISTRIBUÉ [CORE RANKING A ET A\*]
  - étude de la complexité de communication
  - dédié aux graphes "internet-like"
- ► ALGORITHMIQUE DISTRIBUÉE FONDAMENTALE [A\*]
  - compromis temps-information pour l'élection de leader
- GRAPHES DYNAMIQUES: ALGO./COMBINATOIRE [B ET C]
  - Impact de la dynamique sur des informations de routage
  - Arbre de plus court chemin et détection de déconnections

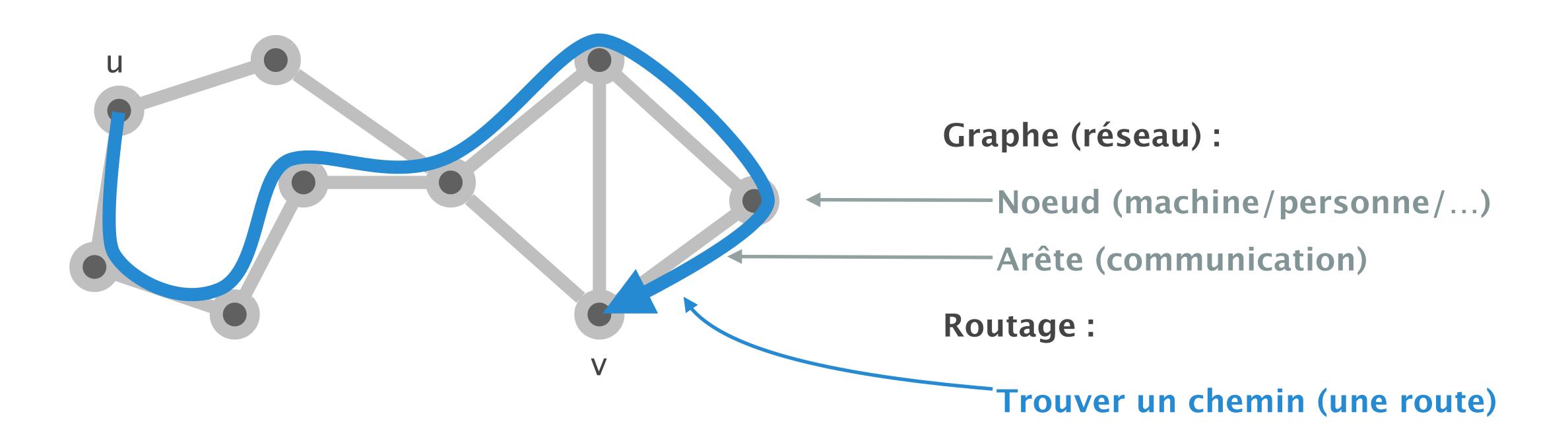
- ► ROUTAGE COMPACT DISTRIBUÉ [CORE RANKING A ET A\*]
  - étude de la complexité de communication
  - dédié aux graphes "internet-like"
- ► ALGORITHMIQUE DISTRIBUÉE FONDAMENTALE [A\*]
  - compromis temps-information pour l'élection de leader
- ► GRAPHES DYNAMIQUES: ALGO./COMBINATOIRE [B ET C]
  - Impact de la dynamique sur des informations de routage
  - Arbre de plus court chemin et détection de déconnections
- ► RÉSEAUX VÉHICULAIRES [−]
  - Étude des communications opportunistes

- ► ROUTAGE COMPACT DISTRIBUÉ [CORE RANKING A ET A\*]
  - étude de la complexité de communication
  - dédié aux graphes "internet-like"
- ► ALGORITHMIQUE DISTRIBUÉE FONDAMENTALE [A\*]
  - compromis temps-information pour l'élection de leader
- ► GRAPHES DYNAMIQUES: ALGO./COMBINATOIRE [B ET C]
  - Impact de la dynamique sur des informations de routage
  - Arbre de plus court chemin et détection de déconnections
- ▶ RÉSEAUX VÉHICULAIRES [−]
  - Étude des communications opportunistes

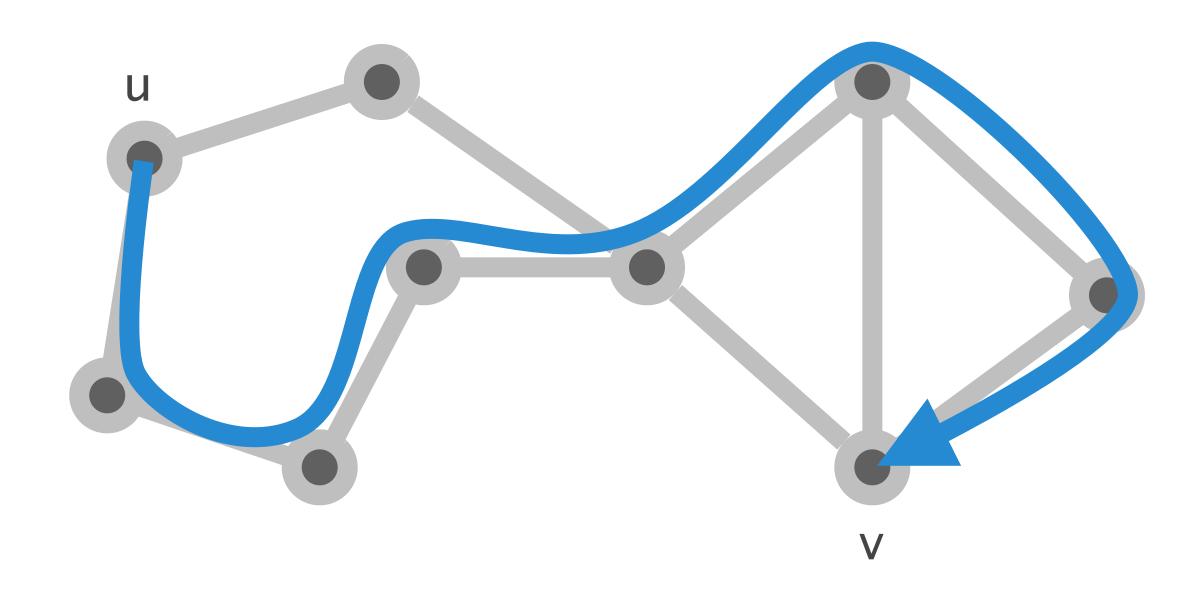








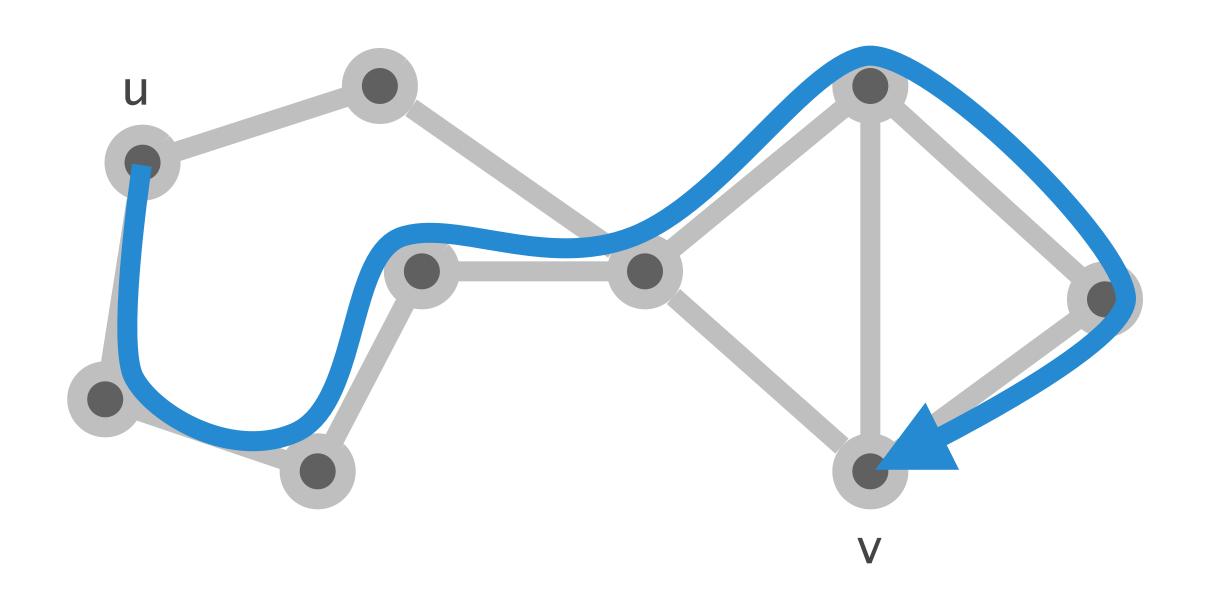
ROUTAGE



COMPROMIS (PERFORMANCES)

Vs.

### ROUTAGE

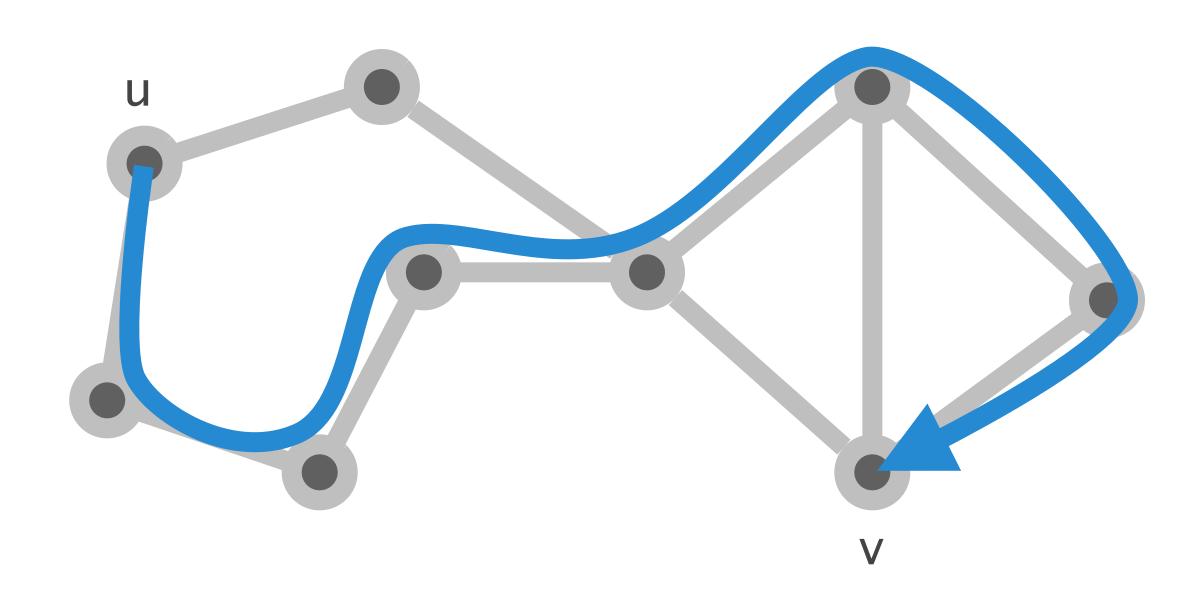


longueur(route(u,v)) = 7
distance(u,v) = 3

COMPROMIS (PERFORMANCES)

**Vs.** ?

### ROUTAGE



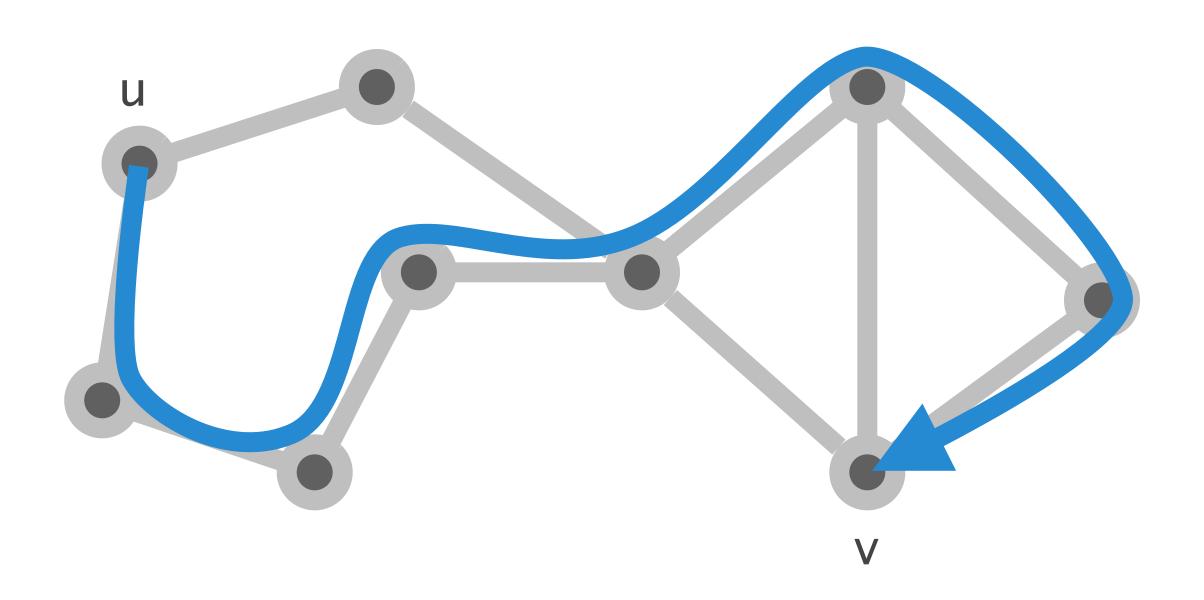
```
longueur(route(u,v)) = 7
distance(u,v) = 3
```

étirement(u,v) = 
$$7/3$$
.  
ratio : longueur /distance

**COMPROMIS (PERFORMANCES)** 

? Vs. ?

### ROUTAGE



longueur(route(u,v)) = 7 distance(u,v) = 3

étirement(u,v) = 7/3. ratio : longueur /distance

### ROUTAGE



```
longueur(route(u,v)) = 7
distance(u,v) = 3
```

étirement(u,v) = 
$$7/3$$
.
ratio : longueur /distance

### ROUTAGE



longueur(route(u,v)) = 7distance(u,v) = 3

étirement(u,v) = 7/3.
ratio : longueur /distance

### ROUTAGE



longueur(route(u,v)) = 7distance(u,v) = 3

étirement(u,v) = 7/3.
ratio : longueur /distance

#### ROUTAGE

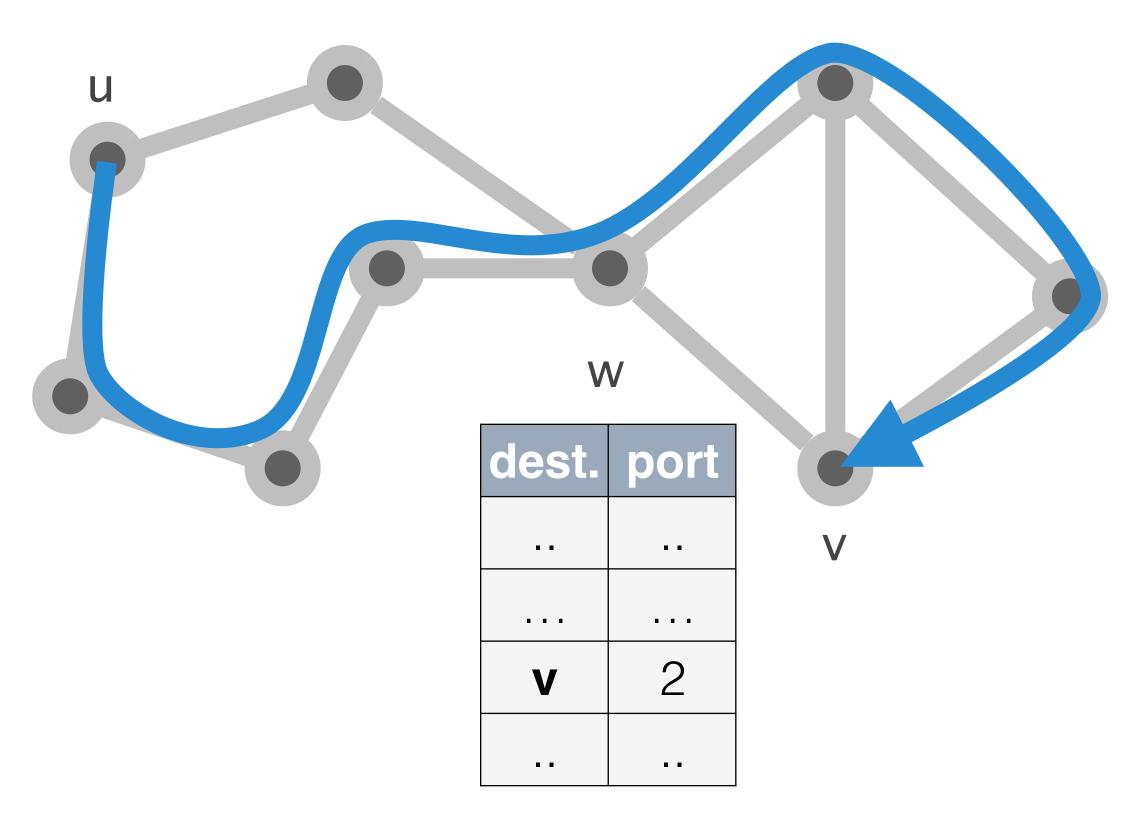


dest.	port
V	2

longueur(route(u,v)) = 
$$7$$
  
distance(u,v) =  $3$ 

étirement(u,v) = 
$$7/3$$
.
ratio : longueur /distance

#### ROUTAGE



longueur(route(u,v)) = 7
distance(u,v) = 3

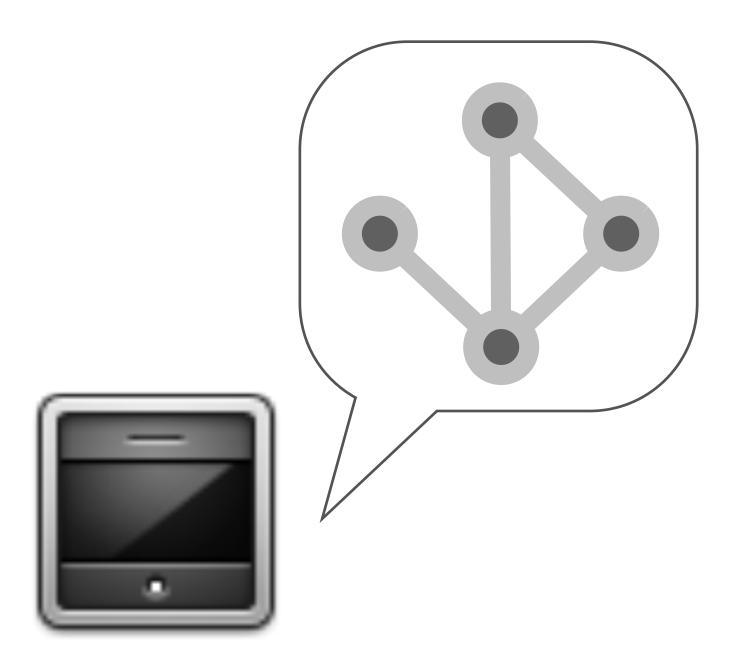
étirement(u,v) = 7/3.
ratio : longueur /distance

**COMPROMIS (PERFORMANCES)** 

CALCUL DISTRIBUÉ

### Centralisé

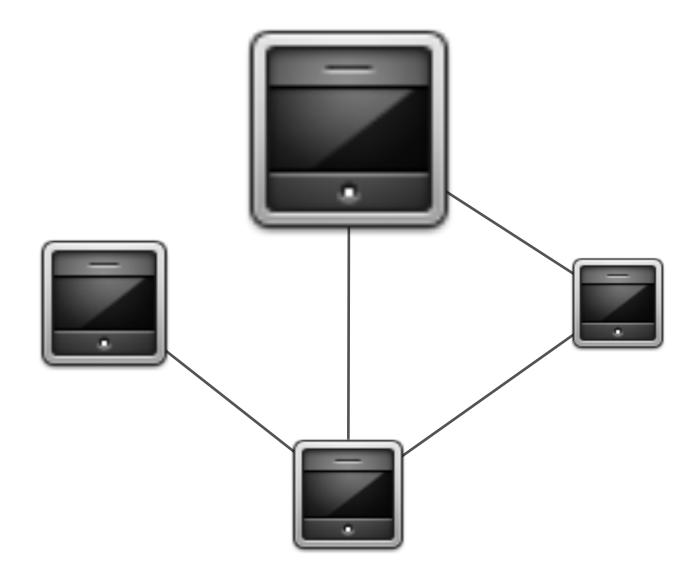
Une (unique) entité voit tout et décide seule.



CALCUL DISTRIBUÉ

### Distribué

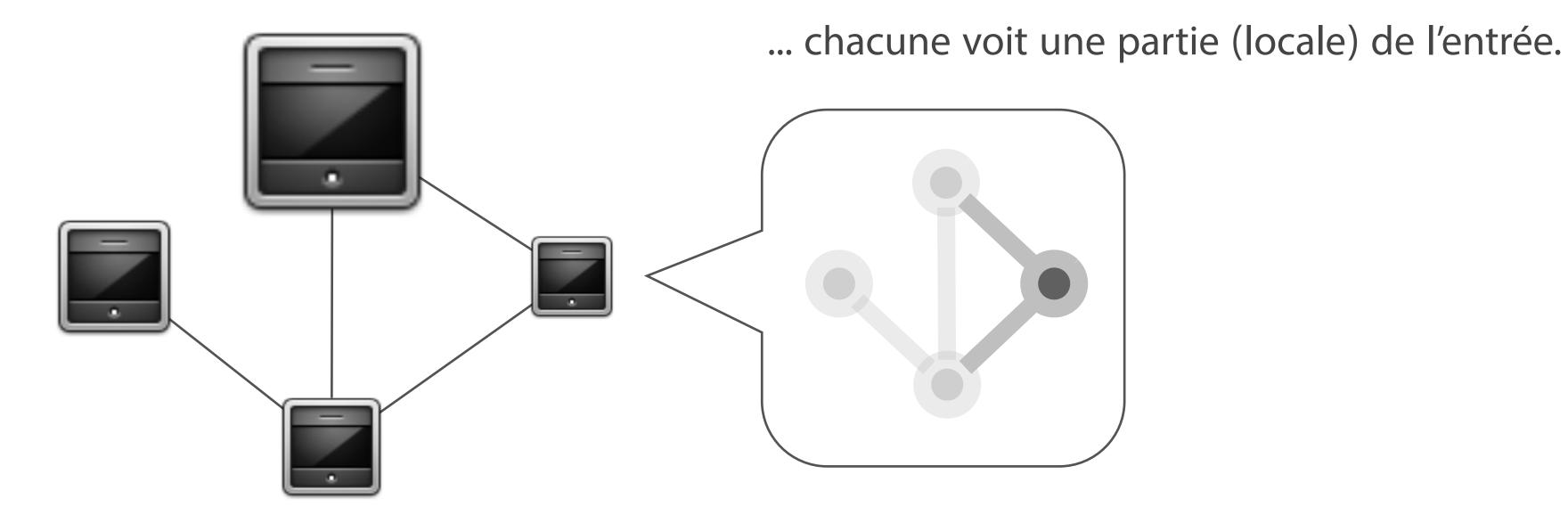
Plusieurs entités distinctes participent au calcul ...



### CALCUL DISTRIBUÉ

### Distribué

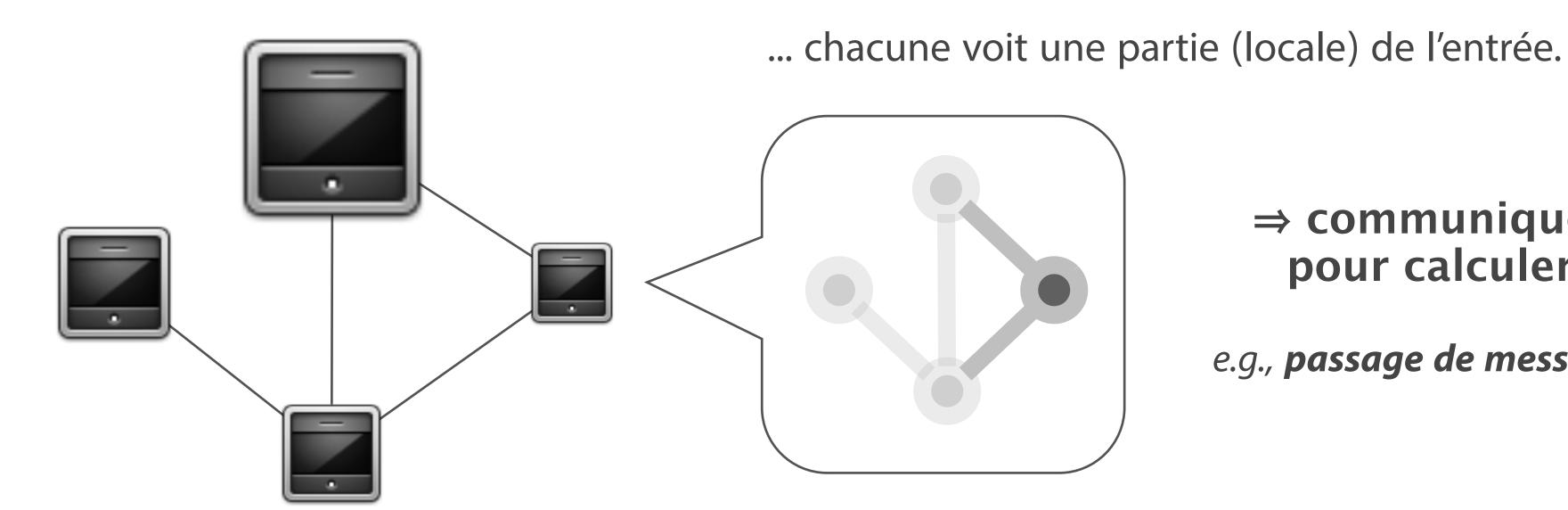
Plusieurs entités distinctes participent au calcul ...



### CALCUL DISTRIBUÉ

#### Distribué

Plusieurs entités distinctes participent au calcul ...



**⇒** communiquer pour calculer

e.g., passage de messages

#### ROUTAGE DISTRIBUÉ

- ON S'INTÉRESSE AUX COMPROMIS:
  - étirement
  - mémoire
  - coût de communication
- AVEC UNE ANALYSE THÉORIQUE (BORNES INFÉRIEURES/SUPÉRIEURES)
- Dans certains cas nous avons également recours à la simulation
  - exemple: il est souvent difficile de prédire le comportement moyen.

### ROUTAGE DISTRIBUÉ

Routage classique e.g. [1]

Mémoire: Θ(n)

Étirement: 1

Routage compact e.g. [2,3]

Mémoire:  $\Theta(\sqrt{n})$ 

Étirement: 3

<sup>[1]</sup> Dijkstra, E. W. (1959) A note on two problems in connexion with graphs.

<sup>[2]</sup> Thorup M. et al. (2001) Compact routing schemes.

<sup>[3]</sup> Abraham I. et al. (2004) Compact name-independent routing with minimum stretch.

### ROUTAGE DISTRIBUÉ

Routage classique e.g. [1]

Mémoire: Θ(n)

Étirement: 1

Coût de communication [4]:  $\Theta(n^2)$ 

Routage compact e.g. [2,3]

Mémoire:  $\Theta(\sqrt{n})$ 

Étirement: 3

[1] Dijkstra, E. W. (1959) A note on two problems in connexion with graphs.

[2] Thorup M. et al. (2001) Compact routing schemes.

[3] Abraham I. et al. (2004) Compact name-independent routing with minimum stretch.

[4] Haldar, S. (1997) An all pair shortest paths distributed algorithm using 2n<sup>2</sup> messages

### ROUTAGE DISTRIBUÉ

Routage classique e.g. [1]

Mémoire: Θ(n)

Étirement: 1

Coût de communication [4]:  $\Theta(n^2)$ 

Routage compact e.g. [2,3]

Mémoire:  $\Theta(\sqrt{n})$ 

Étirement: 3

Coût de communication: o(n²) ???

<sup>[1]</sup> Dijkstra, E. W. (1959) A note on two problems in connexion with graphs.

<sup>[2]</sup> Thorup M. et al. (2001) Compact routing schemes.

<sup>[3]</sup> Abraham I. et al. (2004) Compact name-independent routing with minimum stretch.

<sup>[4]</sup> Haldar, S. (1997) An all pair shortest paths distributed algorithm using 2n<sup>2</sup> messages

### ROUTAGE DISTRIBUÉ

Routage classique e.g. [1]

Routage compact e.g. [2,3]

Mémoire: Θ(n)

Mémoire:  $\Theta(\sqrt{n})$ 

Étirement: 1

Étirement: 3 5

Coût de communication [4]: Θ(n²)

Coût de communication [DISC'13]:  $O(\sqrt{n} m)$ 

```
[1] Dijkstra, E. W. (1959) A note on two problems in connexion with graphs.
```

<sup>[2]</sup> Thorup M. et al. (2001) Compact routing schemes.

<sup>[3]</sup> Abraham I. et al. (2004) Compact name-independent routing with minimum stretch.

<sup>[4]</sup> Haldar, S. (1997) An all pair shortest paths distributed algorithm using 2n<sup>2</sup> messages

<sup>[5]</sup> Glacet C. et al. (2013) On the communication complexity of name-independent distributed routing schemes

### ROUTAGE DISTRIBUÉ

Routage classique e.g. [1]

Routage compact e.g. [2,3]

Mémoire: Θ(n)

Mémoire:  $\Theta(\sqrt{n})$ 

Étirement: 1

Étirement: 3 5

Coût de communication [4]: Θ(n²)

Coût de communication [DISC'13]:  $O(\sqrt{n} m)$ 

Dans un graphe dynamique?

- [1] Dijkstra, E. W. (1959) A note on two problems in connexion with graphs.
- [2] Thorup M. et al. (2001) Compact routing schemes.
- [3] Abraham I. et al. (2004) Compact name-independent routing with minimum stretch.
- [4] Haldar, S. (1997) An all pair shortest paths distributed algorithm using 2n<sup>2</sup> messages
- [5] Glacet C. et al. (2013) On the communication complexity of name-independent distributed routing schemes

### PROJET DE RECHERCHE

### PROJET DE RECHERCHE

- FLOTS DE LIENS (~GRAPHES DYNAMIQUES):
  - Décrire: définir et étudier leurs propriétés
  - Algorithmique sur les flots de liens
    - Mesurer (efficacement) ces propriétés
  - Détecter des anomalies (attaques réseau, fraude bancaire)
    - Identifier des propriétés (caractéristiques) déterminantes
  - Modèle de génération de flots de liens "réalistes"
    - Étudier l'impact de variations de propriétés
    - Mesurer les performances théoriques d'algorithmes

#### Conférences Internationales

2016	Time vs. Information tradeoffs for leader election in anonymous trees	SODA	<b>A</b> *
2015	Temporal Connectivity of Vehicular Networks: The Power of Store-Carry-and-Forward	VNC	-
2015	Brief.: Routing the internet with less than fifteen entries	PODC	$\mathbf{A}^*$
2014	Disconnected components detection and rooted shortest-path tree maintenance in networks.	SSS	C
2013	On the Communication Complexity of Distributed Name-Independent Routing Schemes	DISC	$\mathbf{A}$
2011	The impact of edge deletions on the number of errors in networks	<b>OPODIS</b>	B
Conférence Francophone			
2016	Compromis temps-information pour l'élection de leader dans des arbres anonymes	AlgoTel	_
2015	Router sur internet avec moins de quinze entrées	AlgoTel	-
2014	Impact de la dynamique sur la fiabilité d'informations de routage - meilleur article étudiant	AlgoTel	-
2013	Algorithme distribué de routage compact en temps optimal	AlgoTel	_
2012	Vers un routage compact distribué	AlgoTel	-
Journaux			
2016	The impact of dynamic events on the number of errors in networks	TCS	
2017	Time vs. Information tradeoffs for leader election in anonymous trees	TALG	

Co-auteurs:

Nicolas Hanusse (8), David Ilcinkas (8), Cyril Gavoille (4), Andrzej Pelc (3), Avery Miller (3), Marco Fiore (1), Marco Gramaglia (1), Colette Johnen (1), Lucas Verdonk (1)