

M1 Info - Systemes Complexes Avances

Cours 2 - Proprietes et modeles

Densite globale, distances, Erdős-Rényi

Semestre Automne 2022-2023 - Université Côte D'azur

Christophe Crespelle

christophe.crespelle@univ-cotedazur.fr



Une theorie unifiee des reseaux complexes ?

Peut on parler des reseaux complexes en general ?

Une theorie unifiee des reseaux complexes ?

Peut on parler des reseaux complexes en general ?

- Non \implies il y a une diversite de types de reseaux
 - ▶ Ce qui est vrai pour un reseau ou un type ne l'est pas necessairement pour tous

Une theorie unifiee des reseaux complexes ?

Peut on parler des reseaux complexes en general ?

- Non \implies il y a une diversite de types de reseaux
 - ▶ Ce qui est vrai pour un reseau ou un type ne l'est pas necessairement pour tous

Pourquoi ca a quand meme du sens :

Une theorie unifiee des reseaux complexes ?

Peut on parler des reseaux complexes en general ?

- Non \implies il y a une diversite de types de reseaux
 - ▶ Ce qui est vrai pour un reseau ou un type ne l'est pas necessairement pour tous

Pourquoi ca a quand meme du sens :

- Contextes tres differents mais questions structurelles similaires
 - ▶ On etudie comment repondre aux grandes questions classiques

Une theorie unifiee des reseaux complexes ?

Peut on parler des reseaux complexes en general ?

- Non \implies il y a une diversite de types de reseaux
 - ▶ Ce qui est vrai pour un reseau ou un type ne l'est pas necessairement pour tous

Pourquoi ca a quand meme du sens :

- Contextes tres differents mais questions structurelles similaires
 - ▶ On etudie comment repondre aux grandes questions classiques
- Partagent un certains nombre de proprietes fondamentales

Une theorie unifiee des reseaux complexes ?

Peut on parler des reseaux complexes en general ?

- Non \implies il y a une diversite de types de reseaux
 - ▶ Ce qui est vrai pour un reseau ou un type ne l'est pas necessairement pour tous

Pourquoi ca a quand meme du sens :

- Contextes tres differents mais questions structurelles similaires
 - ▶ On etudie comment repondre aux grandes questions classiques
- Partagent un certains nombre de proprietes fondamentales
 - ▶ Il faut connaitre ces proprietes

Une theorie unifiee des reseaux complexes ?

Peut on parler des reseaux complexes en general ?

- Non \implies il y a une diversite de types de reseaux
 - ▶ Ce qui est vrai pour un reseau ou un type ne l'est pas necessairement pour tous

Pourquoi ca a quand meme du sens :

- Contextes tres differents mais questions structurelles similaires
 - ▶ On etudie comment repondre aux grandes questions classiques
- Partagent un certains nombre de proprietes fondamentales
 - ▶ Il faut connaitre ces proprietes
 - ▶ Et savoir reconnaitre les (plutot rares) cas ou on s'en eloigne

Quatre grandes propriétés des réseaux complexes

Quatre propriétés fondamentales des réseaux complexes

Quatre grandes propriétés des réseaux complexes

Quatre propriétés fondamentales des réseaux complexes

1. Densité

- ▶ Quantités d'arêtes

Quatre grandes propriétés des réseaux complexes

Quatre propriétés fondamentales des réseaux complexes

1. Densité

- ▶ Quantités d'arêtes

2. Distances

- ▶ Longueur des chemins dans le réseau

Quatre grandes propriétés des réseaux complexes

Quatre propriétés fondamentales des réseaux complexes

1. Densité
 - ▶ Quantités d'arêtes
2. Distances
 - ▶ Longueur des chemins dans le réseau
3. Distribution des degrés
 - ▶ Nombre de voisins de chaque sommet

Quatre grandes proprietes des reseaux complexes

Quatre proprietes fondamentales des reseaux complexes

1. Densite

- ▶ Quantites d'aretes

2. Distances

- ▶ Longueur des chemins dans le reseau

3. Distribution des degres

- ▶ Nombre de voisins de chaque sommet

4. Densite locale

- ▶ Propension des aretes a se regrouper dans les voisinages des sommets
- ▶ Les amis de mes amis sont-ils mes amis? \implies transitivite

I. Densite

Vocabulaire :

- reseau = graphe
- noeud = sommet
- lien = arete

réseau.
complexe

graphes.
graphes

I. Densite

Vocabulaire :

- reseau = graphe
- noeud = sommet
- lien = arete

Dans toute la suite on note :

I. Densite

Vocabulaire :

- reseau = graphe
- noeud = sommet
- lien = arete

Dans toute la suite on note :

- le graphe $\underline{G} = (\underline{V}, \underline{E})$

I. Densite

Vocabulaire :

- reseau = graphe
- noeud = sommet
- lien = arete

Dans toute la suite on note :

- le graphe $G = (V, E)$
- V ensemble des sommets (ou $V(G)$), $n = |V|$ nb de sommets

I. Densite

Vocabulaire :

- reseau = graphe
- noeud = sommet
- lien = arete

Dans toute la suite on note :

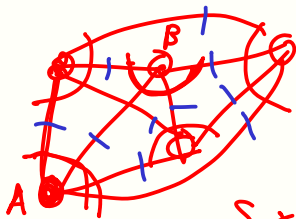
- le graphe $G = (V, E)$
- V ensemble des sommets (ou $V(G)$), $n = |V|$ nb de sommets
- E ensemble des aretes (ou $E(G)$), $m = |E|$ nb d'aretes

G

I. Densité

Vocabulaire :

- reseau = graphe
- noeud = sommet
- lien = arete



Dans toute la suite on note :

- le graphe $G = (V, E)$
- V ensemble des sommets (ou $V(G)$), $n = |V|$ nb de sommets
- E ensemble des aretes (ou $E(G)$), $m = |E|$ nb d'aretes

$$\frac{(n-1) \times n}{2} \quad \frac{5 \times 4}{2}$$

Question ???

Combien d'aretes au maximum dans un graphe ?

Simple à n sommets.

$$m \leq \frac{n(n-1)}{2}$$

$$m \leq ???$$



I. Densité

Definition (Densité)

La densité d'un graphe G est noté ρ et est définie par $\rho =$

$$\frac{m}{\frac{n(n-1)}{2}}$$

$$\rho = \frac{m}{\frac{n(n-1)}{2}} \quad 0 \leq \rho \leq 1$$

I. Densité

Definition (Densité)

La densité d'un graphe G est notée ρ et est définie par $\rho = \frac{m}{\frac{n(n-1)}{2}}$.

- ▶ Proportion d'arêtes par rapport au nb d'arêtes possibles.

% d'arêtes dans le graphe.

I. Densité

Definition (Densité)

La densité d'un graphe G est notée ρ et est définie par $\rho = \frac{m}{\frac{n(n-1)}{2}}$

► Proportion d'arêtes par rapport au nb d'arêtes possibles.

Exemples :

$\bar{d}_1 = \frac{12}{6} = 2$
 $\bar{d}_2 = \frac{16}{9} \approx 1,8$
 $\bar{d}_3 = \frac{16}{9} \approx 1,8$

$\rho_1 = \frac{9}{15} = \frac{3}{5} = 0.6$
 $\rho_2 = \frac{8}{36} = \frac{2}{9} = 0.22...$
 $\rho_3 = 0,22...$

G_1 (6 nodes, 12 edges, average degree 2)
 G_2 (5 nodes, 4 edges, average degree 1.6)
 G_3 (6 nodes, 6 edges, average degree 1.6)
 G_4 (5 nodes, 10 edges, average degree 4)

I. Mesure alternative : degre moyen

Definition (Voisinage)

Le voisinage d'un noeud u dans un reseau G est note $N(u)$ et defini par $N(u) = \{v \in V(G) \mid uv \in E(G)\}$.

Lorsque $v \in N(u)$ on dit que v est voisin de u .

*u et v sont adjacents
reliés.*

I. Mesure alternative : degre moyen

Definition (Voisinage)

Le voisinage d'un noeud u dans un reseau G est note $N(u)$ et defini par $N(u) = \{v \in V(G) \mid uv \in E(G)\}$.

Lorsque $v \in N(u)$ on dit que v est voisin de u .

Definition (Degre)

Le **degre** d'un noeud u dans un reseau G , note $d^\circ(u)$ est le nombre de voisins de u dans G .

Le **degre moyen** d'un reseau G , note \bar{d} , est la moyenne des degres de ses noeuds : $\bar{d} = \frac{\sum_{u \in V} d^\circ(u)}{n}$.

d° : degre.

$\langle d^\circ \rangle$: degre moyen.

I. Mesure alternative : degre moyen

Definition (Voisinage)

Le voisinage d'un noeud u dans un reseau G est note $N(u)$ et defini par $N(u) = \{v \in V(G) \mid uv \in E(G)\}$.

Lorsque $v \in N(u)$ on dit que v est voisin de u .

Definition (Degre)

Le **degre** d'un noeud u dans un reseau G , note $d^\circ(u)$ est le nombre de voisins de u dans G .

Le **degre moyen** d'un reseau G , note \bar{d} , est la moyenne des degres de ses noeuds : $\bar{d} = \frac{\sum_{u \in V} d^\circ(u)}{n}$.

$$\bar{d} = f(n, m)$$

Exemples :

I. Rapport entre densité et degré moyen

Question ???

Comment s'écrit le degré moyen en fonction uniquement de n et m ?

$$\bar{d} =$$

I. Rapport entre densité et degré moyen

Question ???

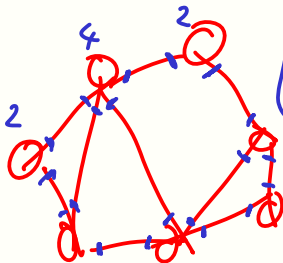
Comment s'écrit le degré moyen en fonction uniquement de n et m ?

$$\bar{d} = \frac{\sum_n d^o(u)}{n} \rightarrow f(n, m)?$$

Question ???

Que vaut $\sum_{u \in V} d^o(u)$ dans un graphe ?

$$\bar{d} = \frac{2m}{n}$$



$$\sum_{u \in V} d^o(u) = 2m$$

I. Rapport entre densité et degré moyen

Question ???

Comment s'écrit le degré moyen en fonction uniquement de n et m ?

$$\rho = \frac{\bar{d}}{n-1}$$

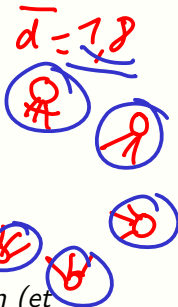
Question ???

Que vaut $\sum_{u \in V} d^{\circ}(u)$ dans un graphe ?

Question ???

Comment s'écrit la densité en fonction du degré moyen (et vice-versa) ?

$$\bar{d} = (n-1) \rho \quad \rho = f(n, m, \bar{d})$$



I. Densite et degre moyen des reseaux reels ???

Reseaux		
Context	Network	n
SPECIES	foodweb	183
CO-OCCUR	bible-names	1707
PROTEIN	figeys	2217
CO-AUTHOR	ca-GrQc	4158
PROTEIN	reactome	5973
SOFTWARE	jung-j	6120
SOFTWARE	jdk	6434
INTERNET	as2000	6474
CO-AUTHOR	ca-HepTh	8638
CO-AUTHOR	ca-HepPh	11204
CO-AUTHOR	ca-AstroPh	17903
CO-AUTHOR	ca-CondMat	21363
WORD-REL.	Thesaurus	23132
CITATION-SCI.	cora	23166
INTERNET	as-caida2007	26475
CITATION-SCI.	cit-HepTh	27400
SOFTWARE	linux	30817
CITATION-SCI.	cit-HepPh	34401
INTERNET	topology	34761
P2P-CONNECT.	p2p-Gnutella	62561
WORD-REL.	wordnet	145145
WWW	cnr-2000	227058
CO-AUTHOR	dblp	317080
CO-SOLD	amazon	334863
CITATION-SCI.	citeseer	365154
CO-ACTOR	actor-col.	374511
WWW	eu-2005	835044
SOCIAL	youtube	1134890
WWW	in-2004	1148875
ROAD	roadNet-TX	1351137
INTERNET	as-skitter	1694616
COMMUNIC.	wiki-Talk	2388953
SOCIAL	orkut	3072441
CITATION-PAT.	cit-Patents	3764117
SOCIAL	LiveJournal	3997962

I. Densite et degre moyen des reseaux reels ???

Reseaux		
Context	Network	n
SPECIES	foodweb	183
CO-OCCUR	bible-names	1707
PROTEIN	figeys	2217
CO-AUTHOR	ca-GrQc	4158
PROTEIN	reactome	5973
SOFTWARE	jung-j	6120
SOFTWARE	jdk	6434
INTERNET	as2000	6474
CO-AUTHOR	ca-HepTh	8638
CO-AUTHOR	ca-HepPh	11204
CO-AUTHOR	ca-AstroPh	17903
CO-AUTHOR	ca-CondMat	21363
WORD-REL.	Thesaurus	23132
CITATION-SCI.	cora	23166
INTERNET	as-caida2007	26475
CITATION-SCI.	cit-HepTh	27400
SOFTWARE	linux	30817
CITATION-SCI.	cit-HepPh	34401
INTERNET	topology	34761
P2P-CONNECT.	p2p-Gnutella	62561
WORD-REL.	wordnet	145145
WWW	cnr-2000	227058
CO-AUTHOR	dblp	317080
CO-SOLD	amazon	334863
CITATION-SCI.	citeseer	365154
CO-ACTOR	actor-col.	374511
WWW	eu-2005	835044
SOCIAL	youtube	1134890
WWW	in-2004	1148875
ROAD	roadNet-TX	1351137
INTERNET	as-skitter	1694616
COMMUNIC.	wiki-Talk	2388953
SOCIAL	orkut	3072441
CITATION-PAT.	cit-Patents	3764117
SOCIAL	LiveJournal	3997962

• Densite

0,6

► Forte ou faible ?

► Ordre de grandeur ?

10^{-5}

0,001 10^{-3}

10^{-5} ou 10^{-4}

I. Densite et degre moyen des reseaux reels ???

Reseaux		
Context	Network	n
SPECIES	foodweb	183
CO-OCCUR	bible-names	1707
PROTEIN	figeys	2217
CO-AUTHOR	ca-GrQc	4158
PROTEIN	reactome	5973
SOFTWARE	jung-j	6120
SOFTWARE	jdk	6434
INTERNET	as2000	6474
CO-AUTHOR	ca-HepTh	8638
CO-AUTHOR	ca-HepPh	11204
CO-AUTHOR	ca-AstroPh	17903
CO-AUTHOR	ca-CondMat	21363
WORD-REL.	Thesaurus	23132
CITATION-SCI.	cora	23166
INTERNET	as-caida2007	26475
CITATION-SCI.	cit-HepTh	27400
SOFTWARE	linux	30817
CITATION-SCI.	cit-HepPh	34401
INTERNET	topology	34761
P2P-CONNECT.	p2p-Gnutella	62561
WORD-REL.	wordnet	145145
WWW	cnr-2000	227058
CO-AUTHOR	dblp	317080
CO-SOLD	amazon	334863
CITATION-SCI.	citeseer	365154
CO-ACTOR	actor-col.	374511
WWW	eu-2005	835044
SOCIAL	youtube	1134890
WWW	in-2004	1148875
ROAD	roadNet-TX	1351137
INTERNET	as-skitter	1694616
COMMUNIC.	wiki-Talk	2388953
SOCIAL	orkut	3072441
CITATION-PAT.	cit-Patents	3764117
SOCIAL	LiveJournal	3997962

- Densite

- ▶ Forte ou faible ?

- ▶ Ordre de grandeur ?

- Degre moyen

- ▶ Ordre de grandeur ? **- 10**

- 4

I. Densité et degré moyen des reseaux reels ???

densité
très faible -
 $\bar{d} \sim \rho$

Reseaux			Densité	
Context	Network	m	ρ	\bar{d}°
SPECIES	foodweb	183	$1 \cdot 10^{-1}$	26.6
CO-OCCUR	bible-names	1757	$6 \cdot 10^{-4}$	10.6
PROTEIN	figeys	2217	$3 \cdot 10^{-3}$	5.8
CO-AUTHOR	ca-GrQc	4158	$2 \cdot 10^{-3}$	6.5
PROTEIN	reactome	5973	$8 \cdot 10^{-3}$	16.4
SOFTWARE	jung-j	6120	$3 \cdot 10^{-3}$	16.7
SOFTWARE	jdk	6434	$3 \cdot 10^{-3}$	3.9
INTERNET	as2000	6474	$6 \cdot 10^{-4}$	5.7
CO-AUTHOR	ca-HepTh	8638	$7 \cdot 10^{-4}$	21
CO-AUTHOR	ca-HepPh	11204	$2 \cdot 10^{-3}$	22
CO-AUTHOR	ca-AstroPh	17903	$1 \cdot 10^{-3}$	8.6
CO-AUTHOR	ca-CondMat	21363	$4 \cdot 10^{-4}$	25.7
WORD-REL.	Thesaurus	23132	$1 \cdot 10^{-3}$	7.7
CITATION-SCI.	cora	23166	$3 \cdot 10^{-4}$	4.0
INTERNET	as-caida2007	26475	$2 \cdot 10^{-4}$	25.7
CITATION-SCI.	cit-HepTh	27400	$9 \cdot 10^{-4}$	13.8
SOFTWARE	linux	30817	$4 \cdot 10^{-4}$	24.5
CITATION-SCI.	cit-HepPh	34401	$7 \cdot 10^{-4}$	6.2
INTERNET	topology	34761	$2 \cdot 10^{-4}$	4.7
P2P-CONNECT.	p2p-Gnutella	62561	147878	9.0
WORD-REL.	wordnet	145145	$6 \cdot 10^{-5}$	19.3
WWW	cnr-2000	227058	2187201	6.6
CO-AUTHOR	dblp	317080	1049866	5.5
CO-SOLD	amazon	334863	925872	9.4
CITATION-SCI.	citeseer	365154	1721981	9.4
CO-ACTOR	actor-col.	374511	15014839	37.6
WWW	eu-2005	835044	15718784	5.3
SOCIAL	youtube	1134890	2987624	21.4
WWW	in-2004	1148875	12281937	2.8
ROAD	roadNet-TX	1351137	1879201	13.1
INTERNET	as-skitter	1694616	11094209	3.9
COMMUNIC.	wiki-Talk	2388953	4656682	76.3
SOCIAL	orkut	3072441	117185083	8.8
CITATION-PAT.	cit-Patents	3764117	16511740	17.4
SOCIAL	LiveJournal	3997962	34681189	

unité
dizaine.

$\bar{d}^\circ = \text{constant}$

$\rho = \frac{\bar{d}^\circ}{m-1}$

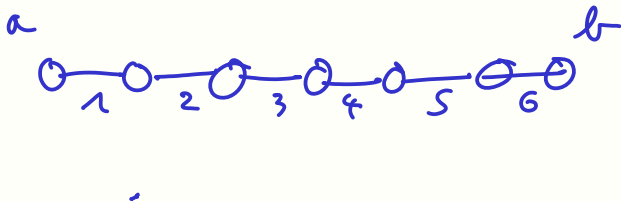
entre 3 et 30

II. Distances

Definition (Chemin)

Un chemin d'un sommet a à un sommet b dans un graphe G est une séquence de sommets $C = u_1, u_2, \dots, u_k$ telle que $u_1 = a$, $u_k = b$ et $\forall i \in \llbracket 1, k-1 \rrbracket, u_i u_{i+1} \in E(G)$.

La longueur du chemin C est $k-1$, son nombre d'arêtes.



II. Distances

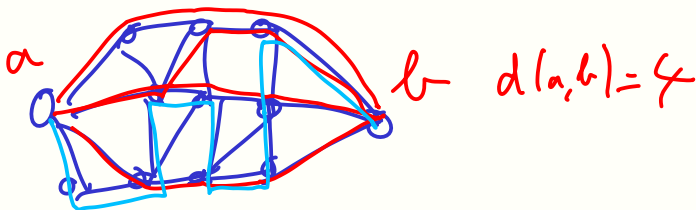
Definition (Chemin)

Un chemin d'un sommet a à un sommet b dans un graphe G est une séquence de sommets $C = u_1, u_2, \dots, u_k$ telle que $u_1 = a$, $u_k = b$ et $\forall i \in \llbracket 1, k-1 \rrbracket, u_i u_{i+1} \in E(G)$.

La longueur du chemin C est $k - 1$, son nombre d'arêtes.

Definition (Distance entre deux sommets)

La distance $dist(a, b)$ entre deux sommets a et b est la longueur d'un plus court chemin entre a et b .



II. Distances

Definition (Chemin)

Un chemin d'un sommet a à un sommet b dans un graphe G est une séquence de sommets $C = u_1, u_2, \dots, u_k$ telle que $u_1 = a$, $u_k = b$ et $\forall i \in \llbracket 1, k-1 \rrbracket, u_i u_{i+1} \in E(G)$.

La longueur du chemin C est $k-1$, son nombre d'arêtes.

Definition (Distance entre deux sommets)

La distance $dist(a, b)$ entre deux sommets a et b est la longueur d'un plus court chemin entre a et b .

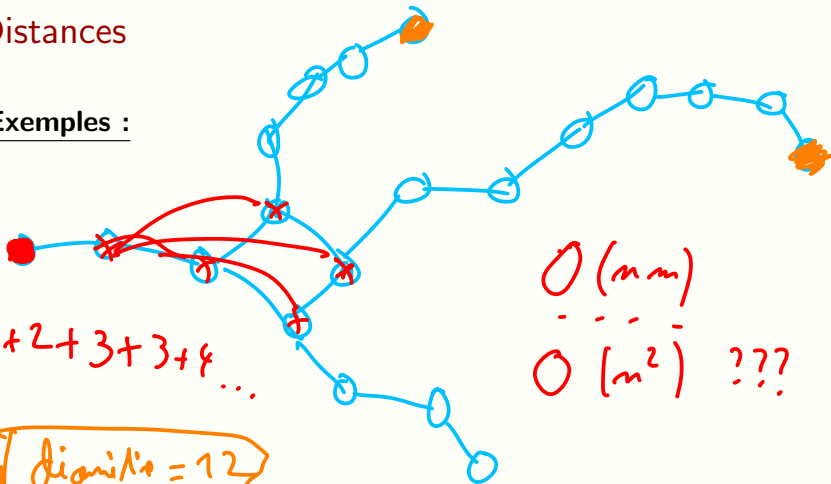
Definition (Diamètre et distance moyenne)

Le diamètre d'un graphe G est la plus grande distance entre deux de ses sommets : $\max\{dist(a, b) \mid a, b \in V(G)\}$.

La distance moyenne dans un graphe G est la moyenne des distances entre toutes ses paires de sommets : $\frac{\sum_{\{a,b\} \subset V(G)} dist(a,b)}{n(n-1)/2}$

II. Distances

Exemples :



$$1 + 2 + 3 + 3 + 4 \dots$$

$$O(mm)$$

$$O(m^2) \quad ???$$

dist. = 12

dist. moy. ~ 3 on 4

II. Distances dans les reseaux reels ???

Reseaux		
Context	Network	n
SPECIES	foodweb	183
CO-OCCUR	bible-names	1707
PROTEIN	figeys	2217
CO-AUTHOR	ca-GrQc	4158
PROTEIN	reactome	5973
SOFTWARE	jung-j	6120
SOFTWARE	jdk	6434
INTERNET	as2000	6474
CO-AUTHOR	ca-HepTh	8638
CO-AUTHOR	ca-HepPh	11204
CO-AUTHOR	ca-AstroPh	17903
CO-AUTHOR	ca-CondMat	21363
WORD-REL.	Thesaurus	23132
CITATION-SCI.	cora	23166
INTERNET	as-caida2007	26475
CITATION-SCI.	cit-HepTh	27400
SOFTWARE	linux	30817
CITATION-SCI.	cit-HepPh	34401
INTERNET	topology	34761
P2P-CONNECT.	p2p-Gnutella	62561
WORD-REL.	wordnet	145145
WWW	cnr-2000	227058
CO-AUTHOR	dblp	317080
CO-SOLD	amazon	334863
CITATION-SCI.	citeseer	365154
CO-ACTOR	actor-col.	374511
WWW	eu-2005	835044
SOCIAL	youtube	1134890
WWW	in-2004	1148875
ROAD	roadNet-TX	1351137
INTERNET	as-skitter	1694616
COMMUNIC.	wiki-Talk	2388953
SOCIAL	orkut	3072441
CITATION-PAT.	cit-Patents	3764117
SOCIAL	LiveJournal	3997962

diametre $\leq n-1$
 dist. moy

- Distance moyenne

► Grande ou petite ?

► Ordre de grandeur ?

maximum 6

faible
grande

~ 2

II. Distances dans les reseaux ???

Reseaux		
Context	Network	n
SPECIES	foodweb	183
CO-OCCUR	bible-names	1707
PROTEIN	figeys	2217
CO-AUTHOR	ca-GrQc	4158
PROTEIN	reactome	5973
SOFTWARE	jung-j	6120
SOFTWARE	jdk	6434
INTERNET	as2000	6474
CO-AUTHOR	ca-HepTh	8638
CO-AUTHOR	ca-HepPh	11204
CO-AUTHOR	ca-AstroPh	17903
CO-AUTHOR	ca-CondMat	21363
WORD-REL.	Thesaurus	23132
CITATION-SCI.	cora	23166
INTERNET	as-caida2007	26475
CITATION-SCI.	cit-HepTh	27400
SOFTWARE	linux	30817
CITATION-SCI.	cit-HepPh	34401
INTERNET	topology	34761
P2P-CONNECT.	p2p-Gnutella	62561
WORD-REL.	wordnet	145145
WWW	cnr-2000	227058
CO-AUTHOR	dblp	317080
CO-SOLD	amazon	334863
CITATION-SCI.	citeseer	365154
CO-ACTOR	actor-col.	374511
WWW	eu-2005	835044
SOCIAL	youtube	1134890
WWW	in-2004	1148875
ROAD	roadNet-TX	1351137
INTERNET	as-skitter	1694616
COMMUNIC.	wiki-Talk	2388953
SOCIAL	orkut	3072441
CITATION-PAT.	cit-Patents	3764117
SOCIAL	LiveJournal	3997962

- Distance moyenne

- ▶ Grande ou petite ?

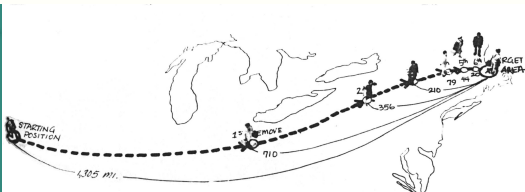
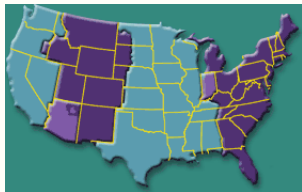
- ▶ Ordre de grandeur ?

- Diametre

- ▶ Grand ou petit ?

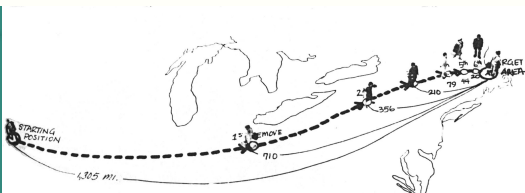
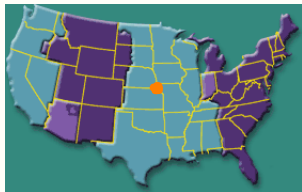
- ▶ Comparaison a la distance moyenne ?

II. Experience de Milgram



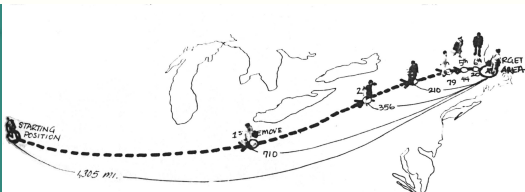
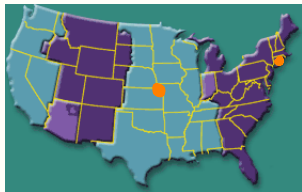
- Aux USA dans les années 60 (publié en 1967)

II. Experience de Milgram



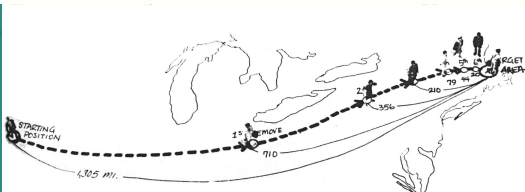
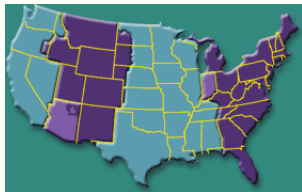
- Aux USA dans les années 60 (publié en 1967)
- 160 personnes prises au hasard à Omaha, Nebraska

II. Experience de Milgram



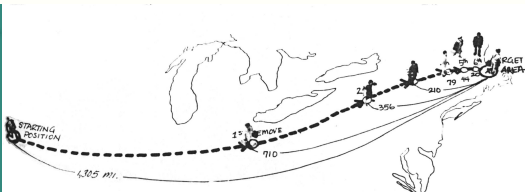
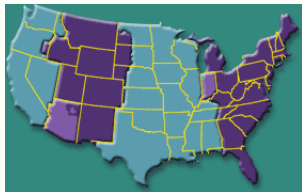
- Aux USA dans les années 60 (publié en 1967)
- 160 personnes prises au hasard à Omaha, Nebraska
- doivent chacun acheminer une lettre à une même personne à Boston, Massachusetts, dont ils ne connaissent que le nom et l'adresse

II. Experience de Milgram



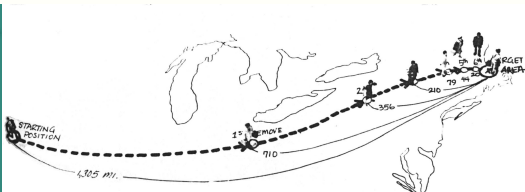
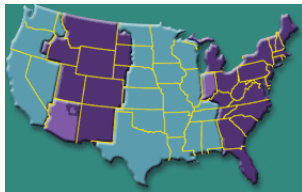
- Aux USA dans les années 60 (publié en 1967)
- 160 personnes prises au hasard à Omaha, Nebraska
- doivent chacun acheminer une lettre à une même personne à Boston, Massachusetts, dont ils ne connaissent que le nom et l'adresse
- en respectant les règles suivantes :

II. Experience de Milgram



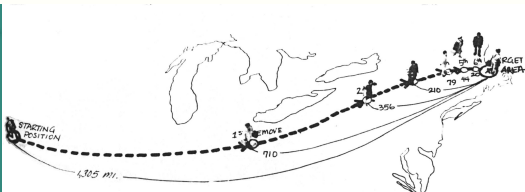
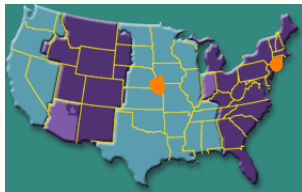
- Aux USA dans les années 60 (publié en 1967)
- 160 personnes prises au hasard à Omaha, Nebraska
- doivent chacun acheminer une lettre à une même personne à Boston, Massachusetts, dont ils ne connaissent que le nom et l'adresse
- en respectant les règles suivantes :
 - ▶ envoi de la lettre par poste

II. Experience de Milgram



- Aux USA dans les années 60 (publié en 1967)
- 160 personnes prises au hasard à Omaha, Nebraska
- doivent chacun acheminer une lettre à une même personne à Boston, Massachusetts, dont ils ne connaissent que le nom et l'adresse
- en respectant les règles suivantes :
 - ▶ envoi de la lettre par poste
 - ▶ seulement à quelqu'un qu'ils connaissent personnellement

II. Experience de Milgram



- Aux USA dans les années 60 (publié en 1967)
- 160 personnes prises au hasard à Omaha, Nebraska
- doivent chacun acheminer une lettre à une même personne à Boston, Massachusetts, dont ils ne connaissent que le nom et l'adresse
- en respectant les règles suivantes :
 - ▶ envoi de la lettre par poste
 - ▶ seulement à quelqu'un qu'ils connaissent personnellement
 - ▶ avec ces instructions incluses dans la lettre

II. Experience de Milgram

Conclusions de l'expérience

II. Experience de Milgram

Conclusions de l'expérience

- La plupart des lettres n'arrivent pas!!!

II. Experience de Milgram

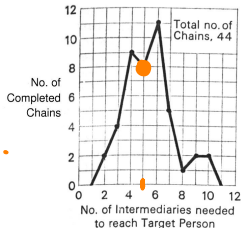
Conclusions de l'expérience

- La plupart des lettres n'arrivent pas !!!
 - ▶ Seulement 44 sur les 160

II. Experience de Milgram

Conclusions de l'expérience

- La plupart des lettres n'arrivent pas !!!
 - ▶ Seulement 44 sur les 160
- Pour celles qui arrivent :
 - ▶ Entre 2 et 10 sauts intermediaires
 - ▶ Median a 5

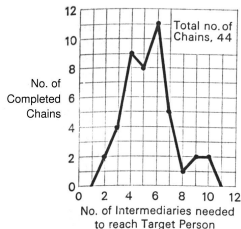


In the Nebraska Study the chains varied from two to 10 intermediate acquaintances with the median at five.

II. Experience de Milgram

Conclusions de l'expérience

- La plupart des lettres n'arrivent pas !!!
 - ▶ Seulement 44 sur les 160
- Pour celles qui arrivent :
 - ▶ Entre 2 et 10 sauts intermediaires
 - ▶ Median a 5



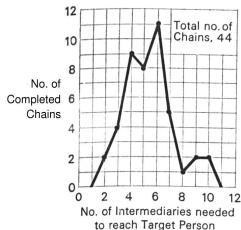
In the Nebraska Study the chains varied from two to 10 intermediate acquaintances with the median at five.

- \implies 6 degrees de separation

II. Experience de Milgram

Critiques de l'expérience

- Beaucoup de lettres n'arrivent pas

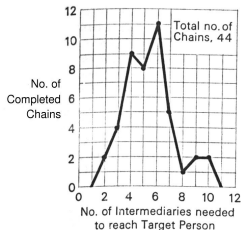


In the Nebraska Study the chains varied from two to 10 intermediate acquaintances with the median at five.

II. Experience de Milgram

Critiques de l'expérience

- Beaucoup de lettres n'arrivent pas
 - ▶ pour celles la, la distance est peut-etre (surement) plus grande

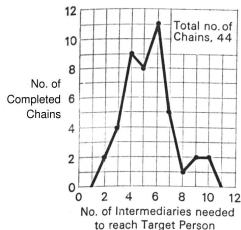


In the Nebraska Study the chains varied from two to 10 intermediate acquaintances with the median at five.

II. Experience de Milgram

Critiques de l'expérience

- Beaucoup de lettres n'arrivent pas
 - ▶ pour celles la, la distance est peut-etre (surement) plus grande
- Choix particulier du destinataire

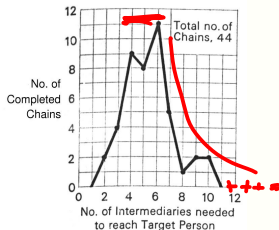


In the Nebraska Study the chains varied from two to 10 intermediate acquaintances with the median at five.

II. Experience de Milgram

Critiques de l'expérience

- Beaucoup de lettres n'arrivent pas
 - ▶ pour celles la, la distance est peut-etre (surement) plus grande
- Choix particulier du destinataire
- Departs tous dans le meme etat



In the Nebraska Study the chains varied from two to 10 intermediate acquaintances with the median at five.

II. Distances dans les reseaux reels ???

Reseaux				Densite		Distances
Context	Network	n	m	ρ	d°	dist. moy.
SPECIES	foodweb	183	2434	$1 \cdot 10^{-1}$	26.6	2.1
CO-OCCUR	bible-names	1707	9059	$6 \cdot 10^{-3}$	10.6	3.4
PROTEIN	figeys	2217	6418	$3 \cdot 10^{-3}$	5.8	3.8
CO-AUTHOR	ca-GrQc	4158	13422	$2 \cdot 10^{-3}$	6.5	6.0
PROTEIN	reactome	5973	145778	$8 \cdot 10^{-3}$	48.8	4.2
SOFTWARE	jung-j	6120	50290	$3 \cdot 10^{-3}$	16.4	2.1
SOFTWARE	jdk	6434	53658	$3 \cdot 10^{-3}$	16.7	2.1
INTERNET	as2000	6474	12572	$6 \cdot 10^{-4}$	3.9	3.7
CO-AUTHOR	ca-HepTh	8638	24806	$7 \cdot 10^{-4}$	5.7	6.0
CO-AUTHOR	ca-HepPh	11204	117619	$2 \cdot 10^{-3}$	21	4.7
CO-AUTHOR	ca-AstroPh	17903	196972	$1 \cdot 10^{-3}$	22	4.2
CO-AUTHOR	ca-CondMat	21363	91286	$4 \cdot 10^{-4}$	8.6	5.3
WORD-REL.	Thesaurus	23132	297094	$1 \cdot 10^{-3}$	25.7	3.5
CITATION-SCL.	cora	23166	89157	$3 \cdot 10^{-4}$	7.7	5.9
INTERNET	as-caida2007	26475	53381	$2 \cdot 10^{-4}$	4.0	3.9
CITATION-SCL.	cit-HepTh	27400	352021	$9 \cdot 10^{-4}$	25.7	4.3
SOFTWARE	linux	30817	213208	$4 \cdot 10^{-4}$	13.8	3.2
CITATION-SCL.	cit-HepPh	34401	420784	$7 \cdot 10^{-4}$	24.5	4.3
INTERNET	topology	34761	107720	$2 \cdot 10^{-4}$	6.2	3.8
P2P-CONNECT.	p2p-Gnutella	62561	147878	$8 \cdot 10^{-5}$	4.7	5.9
WORD-REL.	wordnet	145145	656230	$6 \cdot 10^{-5}$	9.0	5.5
WWW	cnr-2000	227058	2187201	$8 \cdot 10^{-5}$	19.3	9.3
CO-AUTHOR	dblp	317080	1049866	$2 \cdot 10^{-5}$	6.6	6.8
CO-SOLD	amazon	334863	925872	$2 \cdot 10^{-5}$	5.5	11.9
CITATION-SCL.	citeeer	365154	1721981	$3 \cdot 10^{-5}$	9.4	6.5
CO-ACTOR	actor-col.	374511	15014839	$2 \cdot 10^{-4}$	80.2	3.7
WWW	eu-2005	835044	15718784	$5 \cdot 10^{-5}$	37.6	4.6
SOCIAL	youtube	1134890	2987624	$5 \cdot 10^{-6}$	5.3	5.3
WWW	in-2004	1148875	12281937	$2 \cdot 10^{-5}$	21.4	8.8
ROAD	roadNet-TX	1351137	1879201	$2 \cdot 10^{-6}$	2.8	415.7
INTERNET	as-skitter	1694616	11094209	$8 \cdot 10^{-6}$	13.1	5.1
COMMUNIC.	wiki-Talk	2388953	4656682	$2 \cdot 10^{-6}$	3.9	3.9
SOCIAL	orkut	3072441	117185083	$2 \cdot 10^{-5}$	76.3	4.2
CITATION-PAT.	cit-Patents	3764117	16511740	$2 \cdot 10^{-6}$	8.8	8.2
SOCIAL	LiveJournal	3997962	34681189	$4 \cdot 10^{-6}$	17.4	5.6

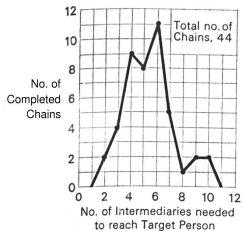


distance
mesure

les plus courts

par tous
les réseaux

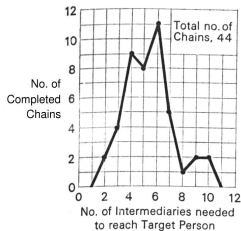
II. Retour sur Milgram



In the Nebraska Study the chains varied from two to 10 intermediate acquaintances with the median at five.

Autres enseignements de Milgram

II. Retour sur Milgram

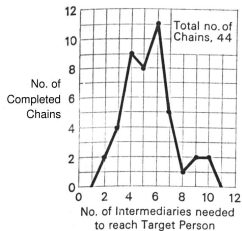


In the Nebraska Study the chains varied from two to 10 intermediate acquaintances with the median at five.

Autres enseignements de Milgram

- Plus de 27% des lettres arrivent !!!
 - ▶ Malgré le manque d'information.

II. Retour sur Milgram



In the Nebraska Study the chains varied from two to 10 intermediate acquaintances with the median at five.

Autres enseignements de Milgram

- Plus de 27% des lettres arrivent !!!
 - ▶ Malgré le manque d'information.
- Les chemins sont trouvables
 - ▶ Graphes navigables [Kleinberg 2000 et suites]

Recapitulatif (jusqu'a present)

Les reseaux complexes ont :

- Peu d'aretes
- Des distances faibles

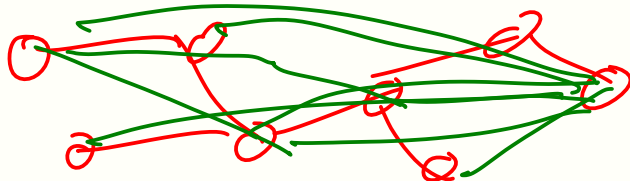
Recapitulatif (jusqu'a present)

Les reseaux complexes ont :

- Peu d'aretes
- Des distances faibles

Question ???

Pour qu'un graphe ait des distances courtes, vaut-il mieux qu'il ait peu ou beaucoup d'aretes ?



Recapitulatif (jusqu'a present)

Les reseaux complexes ont :

- Peu d'aretes
- Des distances faibles
- C'est antinomique !

Question ???

Pour qu'un graphe ait des distances courtes, vaut-il mieux qu'il ait peu ou beaucoup d'aretes ?

Recapitulatif (jusqu'a present)

Les reseaux complexes ont :

- Peu d'aretes
- Des distances faibles
- C'est antinomique !
- Mais tres bien compris du point de vue mathematique

⇒ c'est une propriete de l'aleatoire

Question ???

Pour qu'un graphe ait des distances courtes, vaut-il mieux qu'il ait peu ou beaucoup d'aretes ?

Un premier modele : graphes d'Erdős-Rényi

- Rappel sur ce qu'on appelle un modele (ici)
 - ▶ Un procede aleatoire qui genere un graphe

Un premier modele : graphes d'Erdős-Rényi

- Rappel sur ce qu'on appelle un modele (ici)
 - ▶ Un procede aleatoire qui genere un graphe
 - ▶ Avec des proprietes prescrites

Un premier modele : graphes d'Erdős-Rényi

- Rappel sur ce qu'on appelle un modele (ici)
 - ▶ Un procede aleatoire qui genere un graphe
 - ▶ Avec des proprietes prescrites /
 - ▶ Tire uniformement aleatoirement parmi les graphes ayant ces proprietes

Un premier modele : graphes d'Erdős-Rényi

- Rappel sur ce qu'on appelle un modele (ici)
 - ▶ Un procede aleatoire qui genere un graphe
 - ▶ Avec des proprietes prescrites
 - ▶ Tire uniformement aleatoirement parmi les graphes ayant ces proprietes
- Ce qu'on voudrait faire (a ce stade)
 - ▶ Tirer uniformement aleatoirement un graphe parmi ceux ayant

Un premier modele : graphes d'Erdős-Rényi

- Rappel sur ce qu'on appelle un modele (ici)
 - ▶ Un procede aleatoire qui genere un graphe
 - ▶ Avec des proprietes prescrites
 - ▶ Tire uniformement aleatoirement parmi les graphes ayant ces proprietes
- Ce qu'on voudrait faire (a ce stade)
 - ▶ Tirer uniformement aleatoirement un graphe parmi ceux ayant
 - ▶ n sommets

Un premier modele : graphes d'Erdős-Rényi

- Rappel sur ce qu'on appelle un modele (ici)
 - ▶ Un procede aleatoire qui genere un graphe
 - ▶ Avec des proprietes prescrites
 - ▶ Tire uniformement aleatoirement parmi les graphes ayant ces proprietes

- Ce qu'on voudrait faire (a ce stade)
 - ▶ Tirer uniformement aleatoirement un graphe parmi ceux ayant
 - ▶ n sommets
 - ▶ m aretes

Un premier modele : graphes d'Erdős-Rényi

- Rappel sur ce qu'on appelle un modele (ici)
 - ▶ Un procede aleatoire qui genere un graphe
 - ▶ Avec des proprietes prescrites
 - ▶ Tire uniformement aleatoirement parmi les graphes ayant ces proprietes
- Ce qu'on voudrait faire (a ce stade)
 - ▶ Tirer uniformement aleatoirement un graphe parmi ceux ayant
 - ▶ n sommets
 - ▶ m aretes
 - ▶ une distance moyenne l

Un premier modele : graphes d'Erdős-Rényi

- Rappel sur ce qu'on appelle un modele (ici)
 - ▶ Un procede aleatoire qui genere un graphe
 - ▶ Avec des proprietes prescrites
 - ▶ Tire uniformement aleatoirement parmi les graphes ayant ces proprietes
- Ce qu'on voudrait faire (a ce stade)
 - ▶ Tirer uniformement aleatoirement un graphe parmi ceux ayant
 - ▶ n sommets
 - ▶ m aretes
 - ▶ une distance moyenne l
 - ▶ ex : $n = 1000, m = 3623, l = 4.68$

Un premier modele : graphes d'Erdős-Rényi

- Rappel sur ce qu'on appelle un modele (ici)
 - ▶ Un procede aleatoire qui genere un graphe
 - ▶ Avec des proprietes prescrites
 - ▶ Tire uniformement aleatoirement parmi les graphes ayant ces proprietes

- Ce qu'on voudrait faire (a ce stade)
 - ▶ Tirer uniformement aleatoirement un graphe parmi ceux ayant
 - ▶ n sommets
 - ▶ m aretes
 - ▶ une distance moyenne l
 - ▶ ex : $n = 1000$, $m = 3623$, $l = 4.68$

- Ce qu'on va faire (parce que c'est plus facile !)
 - ▶ Tirer uniformement aleatoirement un graphe parmi ceux ayant
 - ▶ n sommets
 - ▶ m aretes

Un premier modele : graphes d'Erdős-Rényi

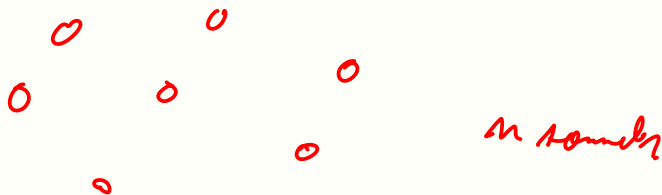
- Rappel sur ce qu'on appelle un modele (ici)
 - ▶ Un procede aleatoire qui genere un graphe
 - ▶ Avec des proprietes prescrites
 - ▶ Tire uniformement aleatoirement parmi les graphes ayant ces proprietes

- Ce qu'on voudrait faire (a ce stade)
 - ▶ Tirer uniformement aleatoirement un graphe parmi ceux ayant
 - ▶ n sommets
 - ▶ m aretes
 - ▶ une distance moyenne l
 - ▶ ex : $n = 1000$, $m = 3623$, $l = 4.68$

- Ce qu'on va faire (parce que c'est plus facile !)
 - ▶ Tirer uniformement aleatoirement un graphe parmi ceux ayant
 - ▶ n sommets
 - ▶ m aretes
 - ▶ Verifier a posteriori que sa distance moyenne est faible.

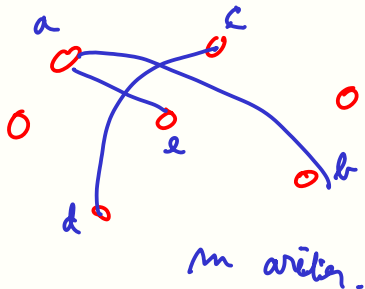
Un premier modele : graphes d'Erdős-Rényi

- Le modele $G_{n,m}$
 - ▶ On part d'un graphe a n sommets et sans aretes



Un premier modele : graphes d'Erdős-Rényi

- Le modele $G_{n,m}$
 - ▶ On part d'un graphe a n sommets et sans aretes
 - ▶ On tire m aretes unif. alea. parmi les $\frac{n(n-1)}{2}$ possibles



m sommets

Un premier modele : graphes d'Erdős-Rényi

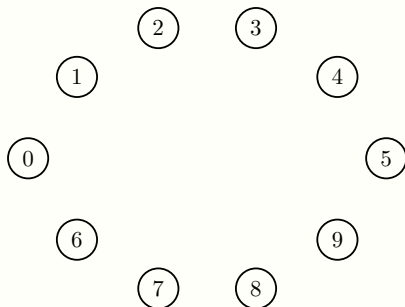
- Le modele $G_{n,m}$
 - ▶ On part d'un graphe a n sommets et sans aretes
 - ▶ On tire m aretes unif. alea. parmi les $\frac{n(n-1)}{2}$ possibles
 - ▶ Concretement : tirees une par une sans remise (unif.)

Un premier modele : graphes d'Erdős-Rényi

- Le modele $G_{n,m}$
 - ▶ On part d'un graphe a n sommets et sans aretes
 - ▶ On tire m aretes unif. alea. parmi les $\frac{n(n-1)}{2}$ possibles
 - ▶ Concretement : tirees une par une sans remise (unif.)
- Ex : $n = 10$, $m = 10$

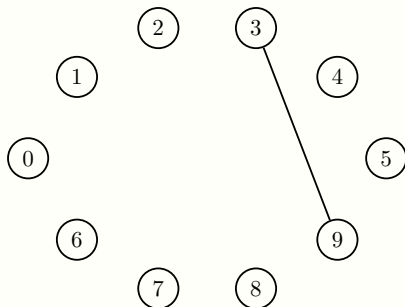
Un premier modele : graphes d'Erdős-Rényi

- Le modele $G_{n,m}$
 - ▶ On part d'un graphe a n sommets et sans aretes
 - ▶ On tire m aretes unif. alea. parmi les $\frac{n(n-1)}{2}$ possibles
 - ▶ Concretement : tirees une par une sans remise (unif.)
- Ex : $n = 10, m = 10$



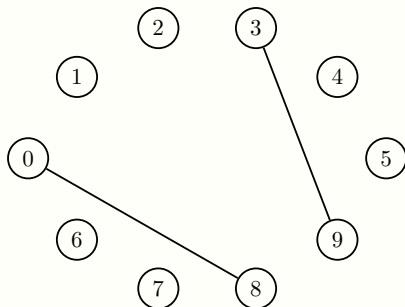
Un premier modele : graphes d'Erdős-Rényi

- Le modele $G_{n,m}$
 - ▶ On part d'un graphe a n sommets et sans aretes
 - ▶ On tire m aretes unif. alea. parmi les $\frac{n(n-1)}{2}$ possibles
 - ▶ Concretement : tirees une par une sans remise (unif.)
- Ex : $n = 10$, $m = 10$



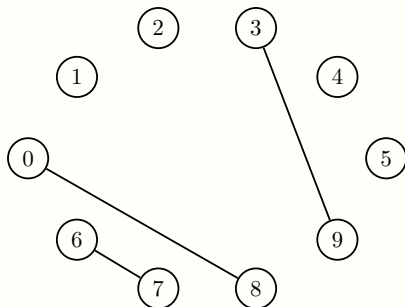
Un premier modele : graphes d'Erdős-Rényi

- Le modele $G_{n,m}$
 - ▶ On part d'un graphe a n sommets et sans aretes
 - ▶ On tire m aretes unif. alea. parmi les $\frac{n(n-1)}{2}$ possibles
 - ▶ Concretement : tirees une par une sans remise (unif.)
- Ex : $n = 10$, $m = 10$



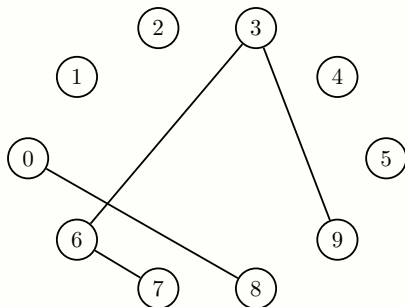
Un premier modele : graphes d'Erdős-Rényi

- Le modele $G_{n,m}$
 - ▶ On part d'un graphe a n sommets et sans aretes
 - ▶ On tire m aretes unif. alea. parmi les $\frac{n(n-1)}{2}$ possibles
 - ▶ Concretement : tirees une par une sans remise (unif.)
- Ex : $n = 10$, $m = 10$



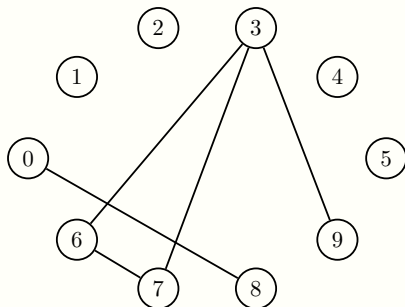
Un premier modele : graphes d'Erdős-Rényi

- Le modele $G_{n,m}$
 - ▶ On part d'un graphe a n sommets et sans aretes
 - ▶ On tire m aretes unif. alea. parmi les $\frac{n(n-1)}{2}$ possibles
 - ▶ Concretement : tirees une par une sans remise (unif.)
- Ex : $n = 10, m = 10$



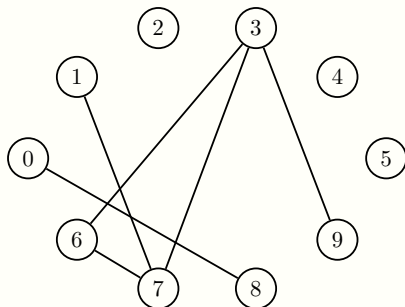
Un premier modele : graphes d'Erdős-Rényi

- Le modele $G_{n,m}$
 - ▶ On part d'un graphe a n sommets et sans aretes
 - ▶ On tire m aretes unif. alea. parmi les $\frac{n(n-1)}{2}$ possibles
 - ▶ Concretement : tirees une par une sans remise (unif.)
- Ex : $n = 10, m = 10$



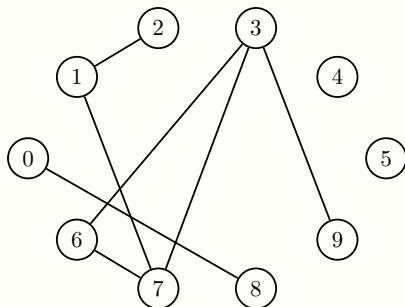
Un premier modele : graphes d'Erdős-Rényi

- Le modele $G_{n,m}$
 - ▶ On part d'un graphe a n sommets et sans aretes
 - ▶ On tire m aretes unif. alea. parmi les $\frac{n(n-1)}{2}$ possibles
 - ▶ Concretement : tirees une par une sans remise (unif.)
- Ex : $n = 10$, $m = 10$



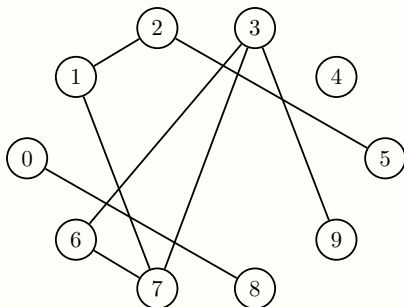
Un premier modele : graphes d'Erdős-Rényi

- Le modele $G_{n,m}$
 - ▶ On part d'un graphe a n sommets et sans aretes
 - ▶ On tire m aretes unif. alea. parmi les $\frac{n(n-1)}{2}$ possibles
 - ▶ Concretement : tirees une par une sans remise (unif.)
- Ex : $n = 10, m = 10$



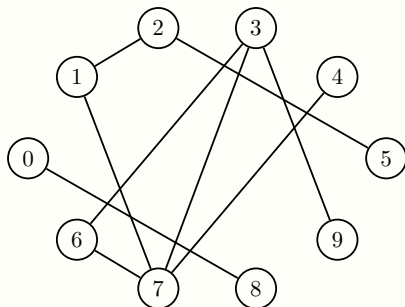
Un premier modele : graphes d'Erdős-Rényi

- Le modele $G_{n,m}$
 - ▶ On part d'un graphe a n sommets et sans aretes
 - ▶ On tire m aretes unif. alea. parmi les $\frac{n(n-1)}{2}$ possibles
 - ▶ Concretement : tirees une par une sans remise (unif.)
- Ex : $n = 10, m = 10$



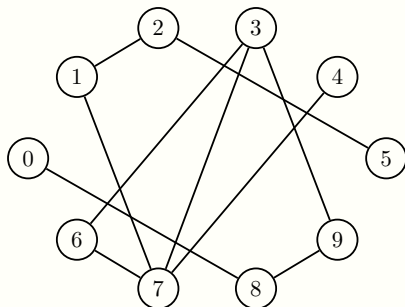
Un premier modele : graphes d'Erdős-Rényi

- Le modele $G_{n,m}$
 - ▶ On part d'un graphe a n sommets et sans aretes
 - ▶ On tire m aretes unif. alea. parmi les $\frac{n(n-1)}{2}$ possibles
 - ▶ Concretement : tirees une par une sans remise (unif.)
- Ex : $n = 10$, $m = 10$



Un premier modele : graphes d'Erdős-Rényi

- Le modele $G_{n,m}$
 - ▶ On part d'un graphe a n sommets et sans aretes
 - ▶ On tire m aretes unif. alea. parmi les $\frac{n(n-1)}{2}$ possibles
 - ▶ Concretement : tirees une par une sans remise (unif.)
- Ex : $n = 10, m = 10$



Un premier modele : graphes d'Erdős-Rényi

- Le modele $G_{n,m}$
 - ▶ On part d'un graphe a n sommets et sans aretes
 - ▶ On tire m aretes unif. alea. parmi les $\frac{n(n-1)}{2}$ possibles
 - ▶ Concretement : tirees une par une sans remise (unif.)

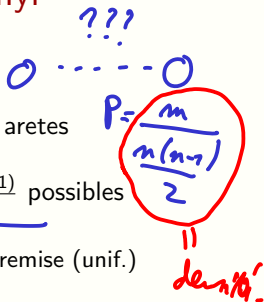
Question ???

Tous les couples de sommets du graphe ont-il la meme proba de recevoir une arete dans le modele $G_{n,m}$?

Un premier modele : graphes d'Erdős-Rényi

- Le modele $G_{n,m}$

- ▶ On part d'un graphe a n sommets et sans aretes
- ▶ On tire m aretes unif. alea. parmi les $\frac{n(n-1)}{2}$ possibles
 - ▶ Concretement : tirees une par une sans remise (unif.)



Question ???

Tous les couples de sommets du graphe ont-il la meme proba de recevoir une arete dans le modele $G_{n,m}$?

oui, le tirage d'un couple est uniforme.

Question ???

Pour un couple $u, v \in V$, quelle est la proba que uv soit une arete dans $G_{n,m}$?

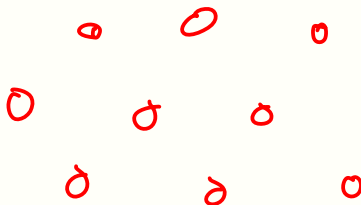
P la densité

Un premier modele : graphes d'Erdős-Rényi

- Le modele $G_{n,p}$

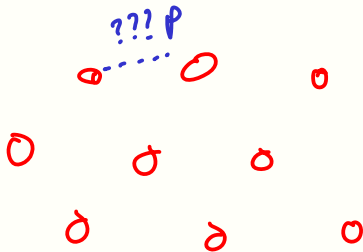
Un premier modele : graphes d'Erdős-Rényi

- Le modele $G_{n,p}$
 - ▶ On part d'un graphe a n sommets et sans aretes



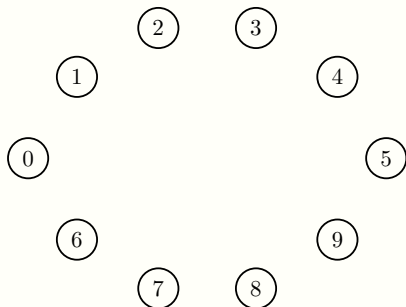
Un premier modele : graphes d'Erdős-Rényi

- Le modele $G_{n,p}$
 - ▶ On part d'un graphe a n sommets et sans aretes
 - ▶ Pour chaque paire u, v de sommets, on met une arete avec proba p
(et on n'en met pas avec proba $1 - p$)



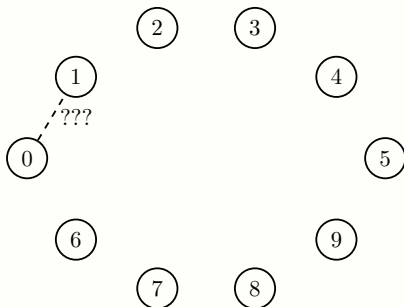
Un premier modele : graphes d'Erdős-Rényi

- Le modele $G_{n,p}$
 - ▶ On part d'un graphe a n sommets et sans aretes
 - ▶ Pour chaque paire u, v de sommets, on met une arete avec proba p
(et on n'en met pas avec proba $1 - p$)
- Ex : $n = 10$, $p = 0.2$



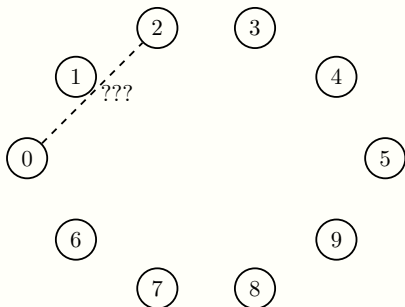
Un premier modele : graphes d'Erdős-Rényi

- Le modele $G_{n,p}$
 - ▶ On part d'un graphe a n sommets et sans aretes
 - ▶ Pour chaque paire u, v de sommets, on met une arete avec proba p
(et on n'en met pas avec proba $1 - p$)
- Ex : $n = 10$, $p = 0.2$



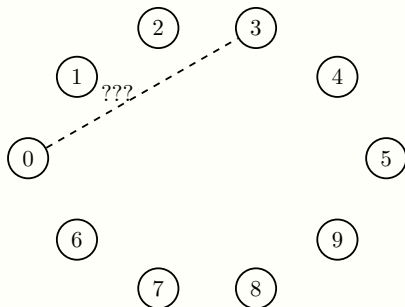
Un premier modele : graphes d'Erdős-Rényi

- Le modele $G_{n,p}$
 - ▶ On part d'un graphe a n sommets et sans aretes
 - ▶ Pour chaque paire u, v de sommets, on met une arete avec proba p
(et on n'en met pas avec proba $1 - p$)
- Ex : $n = 10, p = 0.2$



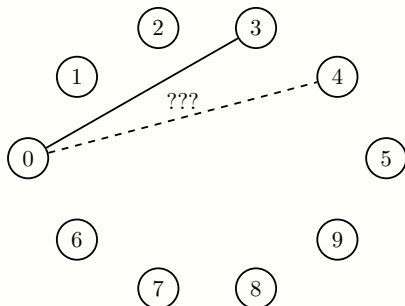
Un premier modele : graphes d'Erdős-Rényi

- Le modele $G_{n,p}$
 - ▶ On part d'un graphe a n sommets et sans aretes
 - ▶ Pour chaque paire u, v de sommets, on met une arete avec proba p
(et on n'en met pas avec proba $1 - p$)
- Ex : $n = 10$, $p = 0.2$



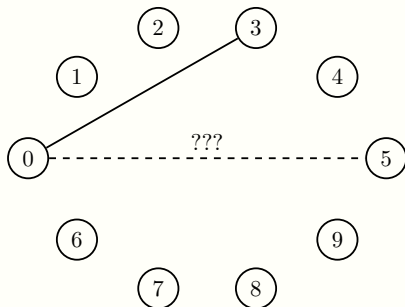
Un premier modele : graphes d'Erdős-Rényi

- Le modele $G_{n,p}$
 - ▶ On part d'un graphe a n sommets et sans aretes
 - ▶ Pour chaque paire u, v de sommets, on met une arete avec proba p
(et on n'en met pas avec proba $1 - p$)
- Ex : $n = 10$, $p = 0.2$



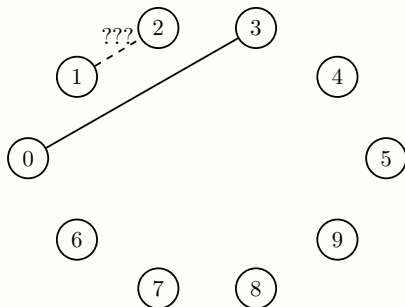
Un premier modele : graphes d'Erdős-Rényi

- Le modele $G_{n,p}$
 - ▶ On part d'un graphe a n sommets et sans aretes
 - ▶ Pour chaque paire u, v de sommets, on met une arete avec proba p
(et on n'en met pas avec proba $1 - p$)
- Ex : $n = 10$, $p = 0.2$



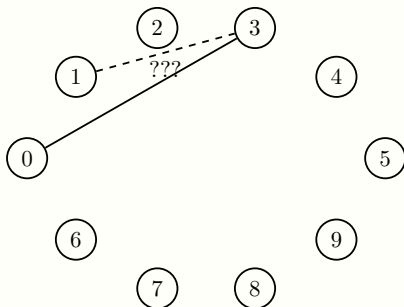
Un premier modele : graphes d'Erdős-Rényi

- Le modele $G_{n,p}$
 - ▶ On part d'un graphe a n sommets et sans aretes
 - ▶ Pour chaque paire u, v de sommets, on met une arete avec proba p
(et on n'en met pas avec proba $1 - p$)
- Ex : $n = 10, p = 0.2$



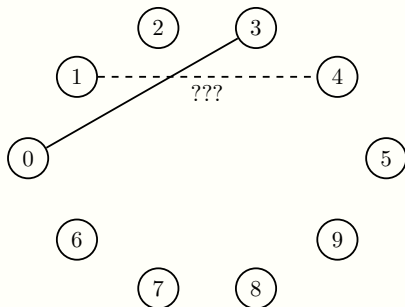
Un premier modele : graphes d'Erdős-Rényi

- Le modele $G_{n,p}$
 - ▶ On part d'un graphe a n sommets et sans aretes
 - ▶ Pour chaque paire u, v de sommets, on met une arete avec proba p
(et on n'en met pas avec proba $1 - p$)
- Ex : $n = 10, p = 0.2$



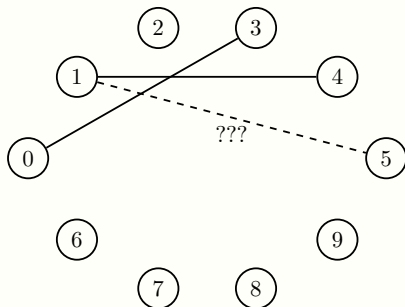
Un premier modele : graphes d'Erdős-Rényi

- Le modele $G_{n,p}$
 - ▶ On part d'un graphe a n sommets et sans aretes
 - ▶ Pour chaque paire u, v de sommets, on met une arete avec proba p
(et on n'en met pas avec proba $1 - p$)
- Ex : $n = 10$, $p = 0.2$



Un premier modele : graphes d'Erdős-Rényi

- Le modele $G_{n,p}$
 - ▶ On part d'un graphe a n sommets et sans aretes
 - ▶ Pour chaque paire u, v de sommets, on met une arete avec proba p
(et on n'en met pas avec proba $1 - p$)
- Ex : $n = 10, p = 0.2$



Un premier modele : graphes d'Erdős-Rényi

- Le modele $G_{n,p}$
 - ▶ On part d'un graphe a n sommets et sans aretes
 - ▶ Pour chaque paire u, v de sommets, on met une arete avec proba p
(et on n'en met pas avec proba $1 - p$)

Question ???

Tous les couples de sommets du graphe ont-il la meme proba de recevoir une arete dans le modele $G_{n,p}$?

Un premier modele : graphes d'Erdős-Rényi

- Le modele $G_{n,p}$
 - ▶ On part d'un graphe a n sommets et sans aretes
 - ▶ Pour chaque paire u, v de sommets, on met une arete avec proba p
(et on n'en met pas avec proba $1 - p$)

Question ???

Tous les couples de sommets du graphe ont-il la meme proba de recevoir une arete dans le modele $G_{n,p}$?

Oui, avec proba p

Question ???

Quel est l'esperance du nombre d'aretes dans le modele $G_{n,p}$?

$$m = \frac{n(n-1)}{2} \times p$$

Comparaison $G_{n,m}$ / $G_{n,p}$

- Avec $p = \frac{2m}{n(n-1)}$, les deux modeles sont "equivalents"

Comparaison $G_{n,m}$ / $G_{n,p}$

- Avec $p = \frac{2m}{n(n-1)}$, les deux modes sont "équivalents"

Question ???

Sont-ils strictement identiques ?

Comparaison $G_{n,m}$ / $G_{n,p}$

- Avec $p = \frac{2m}{n(n-1)}$, les deux modes sont "équivalents"

Question ???

Sont-ils strictement identiques ?

- Dans $G_{n,p}$
 - ▶ Les arêtes sont **indépendantes**

Comparaison $G_{n,m}$ / $G_{n,p}$

- Avec $p = \frac{2m}{n(n-1)}$, les deux modeles sont "equivalents"

Question ???

Sont ils strictements identiques ?

- Dans $G_{n,p}$
 - ▶ Les aretes sont **independantes**
 - ▶ Mais il n'y a pas exactement m aretes

Comparaison $G_{n,m}$ / $G_{n,p}$

- Avec $p = \frac{2m}{n(n-1)}$, les deux modes sont "équivalents"

Question ???

Sont-ils strictement identiques ?

- Dans $G_{n,p}$
 - ▶ Les arêtes sont **indépendantes**
 - ▶ Mais il n'y a pas exactement m arêtes
- Dans $G_{n,m}$
 - ▶ Il y a **exactement** m arêtes

Comparaison $G_{n,m} / G_{n,p}$

- Avec $p = \frac{2m}{n(n-1)}$, les deux modèles sont "équivalents"

Question ???

Sont ils strictement identiques ?

- Dans $G_{n,p}$
 - ▶ Les arêtes sont **indépendantes**
 - ▶ Mais il n'y a pas exactement m arêtes
- Dans $G_{n,m}$
 - ▶ Il y a **exactement** m arêtes
 - ▶ Mais elles ne sont pas indépendantes



$$P = \frac{1}{\frac{m(m-1)}{2}}$$

$$P = \frac{1}{\frac{m(m-1)}{2} - m}$$

Comparaison $G_{n,m}$ / $G_{n,p}$

- Avec $p = \frac{2m}{n(n-1)}$, les deux modes sont "équivalents"

Question ???

Sont-ils strictement identiques ?

- Dans $G_{n,p}$
 - ▶ Les arêtes sont **indépendantes**
 - ▶ Mais il n'y a pas exactement m arêtes
- Dans $G_{n,m}$
 - ▶ Il y a **exactement** m arêtes
 - ▶ Mais elles ne sont pas indépendantes
- Complexité du procédé de tirage aléatoire
 - ▶ $G_{n,p}$:
 - ▶ $G_{n,m}$:

Comparaison $G_{n,m}$ / $G_{n,p}$

- Avec $p = \frac{2m}{n(n-1)}$, les deux modes sont "équivalents"

Question ???

Sont-ils strictement identiques ?

- Dans $G_{n,p}$
 - ▶ Les arêtes sont **indépendantes**
 - ▶ Mais il n'y a pas exactement m arêtes
- Dans $G_{n,m}$
 - ▶ Il y a **exactement** m arêtes
 - ▶ Mais elles ne sont pas indépendantes
- Complexité du procédé de tirage aléatoire
 - ▶ $G_{n,p}$: $O(n^2)$ (pour tout couple)
 - ▶ $G_{n,m}$:

Comparaison $G_{n,m}$ / $G_{n,p}$

- Avec $p = \frac{2m}{n(n-1)}$, les deux modes sont "équivalents"

Question ???

Sont-ils strictement identiques ?

- Dans $G_{n,p}$
 - ▶ Les arêtes sont **indépendantes**
 - ▶ Mais il n'y a pas exactement m arêtes
- Dans $G_{n,m}$
 - ▶ Il y a **exactement** m arêtes
 - ▶ Mais elles ne sont pas indépendantes
- Complexité du procédé de tirage aléatoire
 - ▶ $G_{n,p}$: $O(n^2)$ (pour tout couple)
 - ▶ $G_{n,m}$: $O(m)$ (tirer m couples)

Comparaison $G_{n,m}$ / $G_{n,p}$

- Avec $p = \frac{2m}{n(n-1)}$, les deux modeles sont "equivalents"

Question ???

Sont ils strictements identiques ?

- Dans $G_{n,p}$
 - ▶ Les aretes sont **independantes**
 - ▶ Mais il n'y a pas exactement m aretes
- Dans $G_{n,m}$
 - ▶ Il y a **exactement** m aretes
 - ▶ Mais elles ne sont pas independantes
- Complexite du procede de tirage aleatoire
 - ▶ $G_{n,p}$: $O(n^2)$ (pour tout couple)
 - ▶ $G_{n,m}$: $O(m)$ (tirer m couples)

En resume :

- ▶ $G_{n,p}$ est bon pour les calculs
 - ▶ Independance des aretes

Comparaison $G_{n,m}$ / $G_{n,p}$

- Avec $p = \frac{2m}{n(n-1)}$, les deux modeles sont "equivalents"

Question ???

Sont ils strictements identiques ?

- Dans $G_{n,p}$
 - ▶ Les aretes sont **independantes**
 - ▶ Mais il n'y a pas exactement m aretes
- Dans $G_{n,m}$
 - ▶ Il y a **exactement** m aretes
 - ▶ Mais elles ne sont pas independantes
- Complexite du procede de tirage aleatoire
 - ▶ $G_{n,p}$: $O(n^2)$ (pour tout couple)
 - ▶ $G_{n,m}$: $O(m)$ (tirer m couples)

En resume :

- ▶ $G_{n,p}$ est bon pour les calculs
 - ▶ Independance des aretes
- ▶ $G_{n,m}$ est bon pour la generation
 - ▶ Bonne complexite
 - ▶ Nombre exact d'aretes

$G_{n,m}$ est-il un bon modele ?

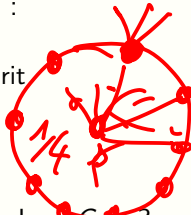
- Rappel de notre but :
 - ▶ nb d'aretes prescrit
 - ▶ distances faibles

$G_{n,m}$ est-il un bon modele?

$$\frac{(\langle h \rangle - 1)^t}{2 - \langle h \rangle} \sim n$$

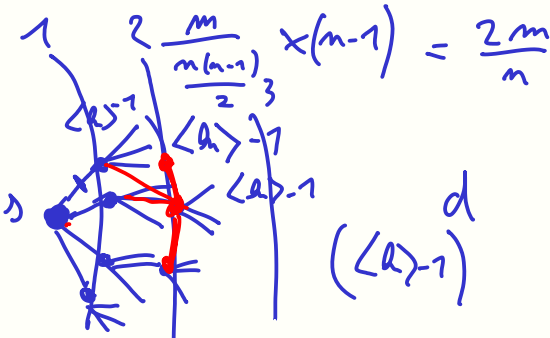
• Rappel de notre but :

- ▶ nb d'aretes prescrit
- ▶ distances faibles



$$\frac{1 - (\langle h \rangle - 1)^t}{1 - (\langle h \rangle - 1)} \sim \frac{(\langle h \rangle - 1)^t}{\langle h \rangle}$$

• Question : distances dans $G_{n,m}$?



$$(\langle h \rangle - 1)^d$$

$$\begin{aligned} &= d^0 \text{ sur } G_{n,m} \\ &= \langle h \rangle \end{aligned}$$

$$\sum_{d=1}^t (\langle h \rangle - 1)^d$$

$$\frac{(\langle n \rangle - 1)^t}{\langle n \rangle - 2} = n$$

$$t \log(\langle n \rangle - 1) - \log(\langle n \rangle - 2) = \log n$$

$$t = \frac{\log n + \log(\langle n \rangle - 2)}{\log(\langle n \rangle - 1)}$$

$$t = \frac{\log n}{\log(\langle n \rangle - 1)} + \text{die}$$

Distances dans $G_{n,m}$?

reseaux				Densite		Dist. moy.	
Context	Network	n	m	ρ	d°	Reel	$G_{n,m}$
SPECIES	foodweb	183	2434	$1 \cdot 10^{-1}$	26.6	2.1	1.9
CO-OCCUR	bible-names	1707	9059	$6 \cdot 10^{-3}$	10.6	3.4	3.4
PROTEIN	figeys	2217	6418	$3 \cdot 10^{-3}$	5.8	3.8	4.1
CO-AUTHOR	ca-GrQc	4158	13422	$2 \cdot 10^{-3}$	6.5	6.0	5.7
PROTEIN	reactome	5973	145778	$8 \cdot 10^{-3}$	48.8	4.2	3.0
SOFTWARE	jung-j	6120	50290	$3 \cdot 10^{-3}$	16.4	2.1	2.1
SOFTWARE	jdk	6434	53658	$3 \cdot 10^{-3}$	16.7	2.1	2.1
INTERNET	as2000	6474	12572	$6 \cdot 10^{-4}$	3.9	3.7	4.7
CO-AUTHOR	ca-HepTh	8638	24806	$7 \cdot 10^{-4}$	5.7	6.0	5.7
CO-AUTHOR	ca-HepPh	11204	117619	$2 \cdot 10^{-3}$	21	4.7	3.9
CO-AUTHOR	ca-AstroPh	17903	196972	$1 \cdot 10^{-3}$	22	4.2	3.6
CO-AUTHOR	ca-CondMat	21363	91286	$4 \cdot 10^{-4}$	8.6	5.3	5.1
WORD-REL.	Thesaurus	23132	297094	$1 \cdot 10^{-3}$	25.7	3.5	3.4
CITATION-SCI.	cora	23166	89157	$3 \cdot 10^{-4}$	7.7	5.9	5.1
INTERNET	as-caida2007	26475	53381	$2 \cdot 10^{-4}$	4.0	3.9	5.3
CITATION-SCI.	cit-HepTh	27400	352021	$9 \cdot 10^{-4}$	25.7	4.3	3.5
SOFTWARE	linux	30817	213208	$4 \cdot 10^{-4}$	13.8	3.2	3.4
CITATION-SCI.	cit-HepPh	34401	420784	$7 \cdot 10^{-4}$	24.5	4.3	3.6
INTERNET	topology	34761	107720	$2 \cdot 10^{-4}$	6.2	3.8	4.8
P2P-CONNECT.	p2p-Gnutella	62561	147878	$8 \cdot 10^{-5}$	4.7	5.9	7.2
WORD-REL.	wordnet	145145	656230	$6 \cdot 10^{-5}$	9.0	5.5	5.6
WWW	cnr-2000	227058	2187201	$8 \cdot 10^{-5}$	19.3	9.3	4.7
CO-AUTHOR	dblp	317080	1049866	$2 \cdot 10^{-5}$	6.6	6.8	7.4
CO-SOLD	amazon	334863	925872	$2 \cdot 10^{-5}$	5.5	11.9	8.1
CITATION-SCI.	citeseer	365154	1721981	$3 \cdot 10^{-5}$	9.4	6.5	5.7
CO-ACTOR	actor-col.	374511	15014839	$2 \cdot 10^{-4}$	80.2	3.7	3.3
WWW	eu-2005	835044	15718784	$5 \cdot 10^{-5}$	37.6	4.6	3.7
SOCIAL	youtube	1134890	2987624	$5 \cdot 10^{-6}$	5.3	5.3	6.6
WWW	in-2004	1148875	12281937	$2 \cdot 10^{-5}$	21.4	8.8	5.3
ROAD	roadNet-TX	1351137	1879201	$2 \cdot 10^{-6}$	2.8	415.7	16.3
INTERNET	as-skitter	1694616	11094209	$8 \cdot 10^{-6}$	13.1	5.1	5
COMMUNIC.	wiki-Talk	2388953	4656682	$2 \cdot 10^{-6}$	3.9	3.9	3.6
SOCIAL	orkut	3072441	117185083	$2 \cdot 10^{-5}$	76.3	4.2	3.9
CITATION-PAT.	cit-Patents	3764117	16511740	$2 \cdot 10^{-6}$	8.8	8.2	7.2
SOCIAL	LiveJournal	3997962	34681189	$4 \cdot 10^{-6}$	17.4	5.6	5.7

$G_{n,m}$ est-il un bon modele ?

- Rappel de notre but :
 - ▶ nb d'aretes prescrit
 - ▶ distances faibles
- Question : distances dans $G_{n,m}$?
 - ▶ Distance moyenne courte : OK

$G_{n,m}$ est-il un bon modele ?

- Rappel de notre but :
 - ▶ nb d'aretes prescrit
 - ▶ distances faibles
- Question : distances dans $G_{n,m}$?
 - ▶ Distance moyenne courte : OK
 - ▶ Et meme proche de celle dans le reseau original : bonus !

$G_{n,m}$ est-il un bon modele ?

- Rappel de notre but :
 - ▶ nb d'aretes prescrit
 - ▶ distances faibles
- Question : distances dans $G_{n,m}$?
 - ▶ Distance moyenne courte : OK
 - ▶ Et meme proche de celle dans le reseau original : bonus !

Conclusion

- $G_{n,m}$ est un tres bon modele

$G_{n,m}$ est-il un bon modele ?

- Rappel de notre but :
 - ▶ nb d'aretes prescrit
 - ▶ distances faibles
- Question : distances dans $G_{n,m}$?
 - ▶ Distance moyenne courte : OK
 - ▶ Et meme proche de celle dans le reseau original : bonus !

Conclusion

- $G_{n,m}$ est un tres bon modele
- Jusqu'a maintenant...