

Coarsening Massive Influence Networks for Scalable Diffusion Analysis

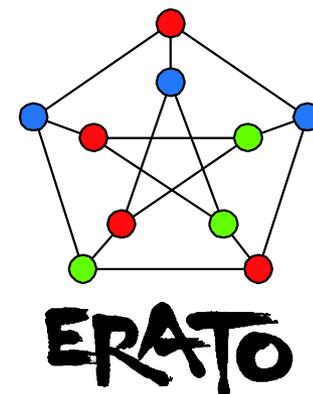
Naoto Ohsaka, Tomohiro Sonobe, Sumio Fujita, and Ken-ichi Kawarabayashi.
Coarsening Massive Influence Networks for Scalable Diffusion Analysis. In SIGMOD,
pages 635--650, 2017.

大坂直人 (東京大学)

藪部知大 (NII)

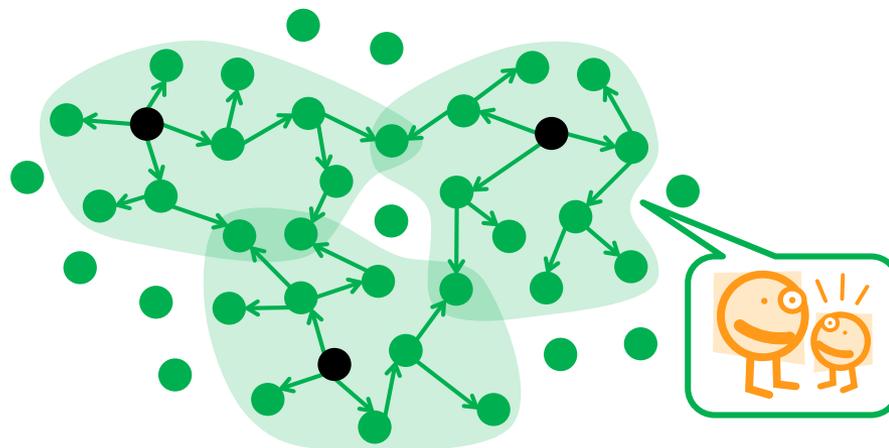
藤田澄男 (ヤフー株式会社 Yahoo! JAPAN 研究所)

河原林健一 (NII)



ソーシャルネットワーク上の情報拡散

情報拡散の単純な表現形式



Q. 最も影響力の高い集団をどのように発見するか?

マーケット戦略 [Domingos-Richardson. *KDD'01*]

||

影響最大化 (Influence maximization)

[Kempe-Kleinberg-Tardos. *KDD'03*]
辺確率グラフ上のアルゴリズム

大規模なグラフにおける情報拡散解析

様々な影響最大化手法

Greedy [KDD'03], Static Greedy [CIKM'13], RIS [SODA'14], PMC [AAAI'14], TIM+ [SIGMOD'14], IMM [SIGMOD'15], Stop-and-Stare [SIGMOD'16] etc...

しかし...



300M users & 60B links



1.4B users & 400B links

絶対的な王者不在 [Arora-Galhotra-Ranu. SIGMOD'17]

我々のゴール:

グラフの簡約化によるスケーラブルな情報拡散解析

グラフ簡約化の関連研究

特定の性質を保ちながらサイズを削減する手法

到達可能性 [Zhou-Zhou-Yu-Wei-Chen-Tang. *SIGMOD'17*]

クラスタリングの結果 [Satuluri-Parthasarathy-Ruan. *SIGMOD'11*]

uncertain graphの頂点次数 [Parchas-Gullo-Papadias-Bonchi. *SIGMOD'14*]

etc..

☹ 情報拡散の精度を保つことが目的ではない

辺確率グラフに対する簡約化手法

SPINE [Mathioudakis-Bonchi-Castillo-Gionis-Ukkonen. *KDD'11*]

COARSENET [Purohit-Prakash-Kang-Zhang-Subrahmanian. *KDD'14*]

☹ スケール性が低い

我々の貢献

簡略化戦略

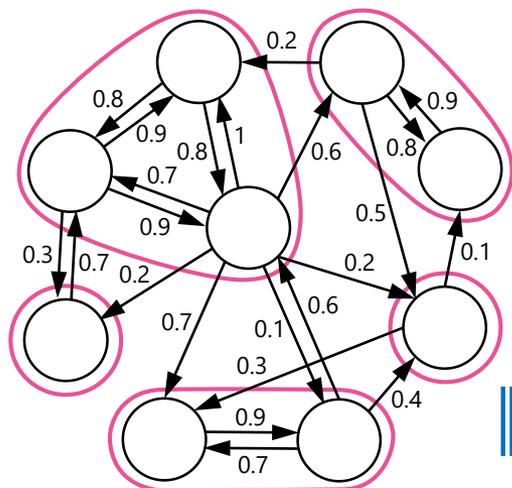
スケーラブルな アルゴリズム

解析フレーム ワーク

精度保証付

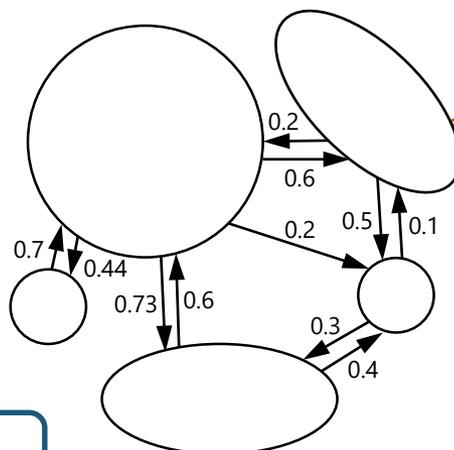
10億エッジ/1時間

2-30倍の高速化



Fast

Coarsening



Fast

Slow

影響
解析

入力のグラフに
対する解

簡約化された
グラフに対する解

∥

予備知識:

独立カスケードモデル

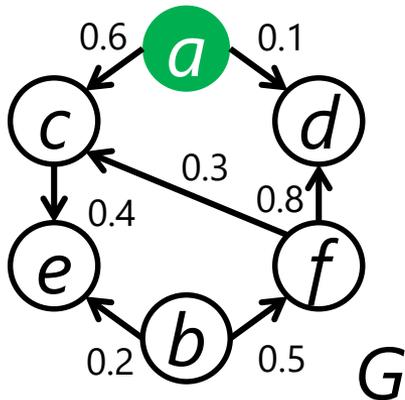
[Goldenberg-Libai-Muller. *Market. Lett.*'01]

辺確率グラフ $G = (V, E, p)$ & Seed set $S \subseteq V$

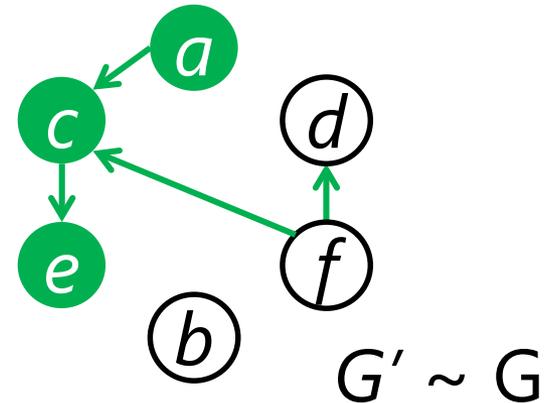
G に対する影響拡散

=

ランダムグラフ $G' \sim G$
上での到達性



辺 e は確率 p_e で残す



影響拡散

$\text{Inf}_G(S)$

=

$E_{G' \sim G}[\text{到達可能な頂点数}]$

[Kempe-Kleinberg-Tardos. *KDD*'03]

予備知識:

二つの影響解析問題

影響力推定

入力: シードセット S

出力: $\text{Inf}_G(S)$

- #P-hard [Chen-Wang-Wang. *KDD'10*]
- + モンテカルロ法で近似が可能
ランダムグラフの生成を繰り返す

影響最大化

[Kempe-Kleinberg-Tardos. *KDD'03*]

入力: 整数 k

出力: $\text{argmax}_S \text{Inf}_G(S)$

$S: |S|=k$

- NP-hard [Kempe+'03]
- + 貪欲法で $(1 - e^{-1}) \doteq 0.63$ 近似
 $\text{Inf}_G(\cdot)$ は劣モジユラ [Kempe+'03]

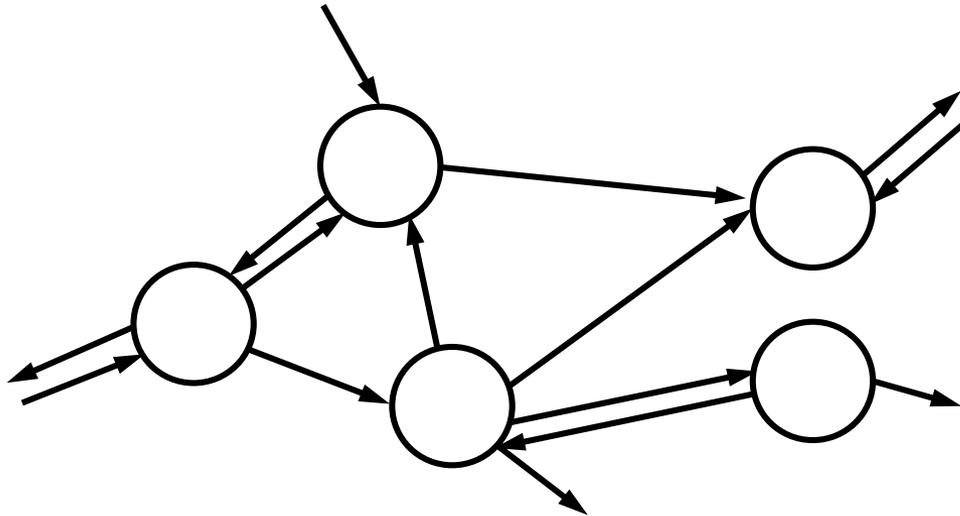
計算コスト \doteq 全辺をスキャンするコスト

提案戦略:

Design concept (1)

中心的アイデア = **Coarsening (粗大化)**

特定の集合内の頂点を互いに区別しない



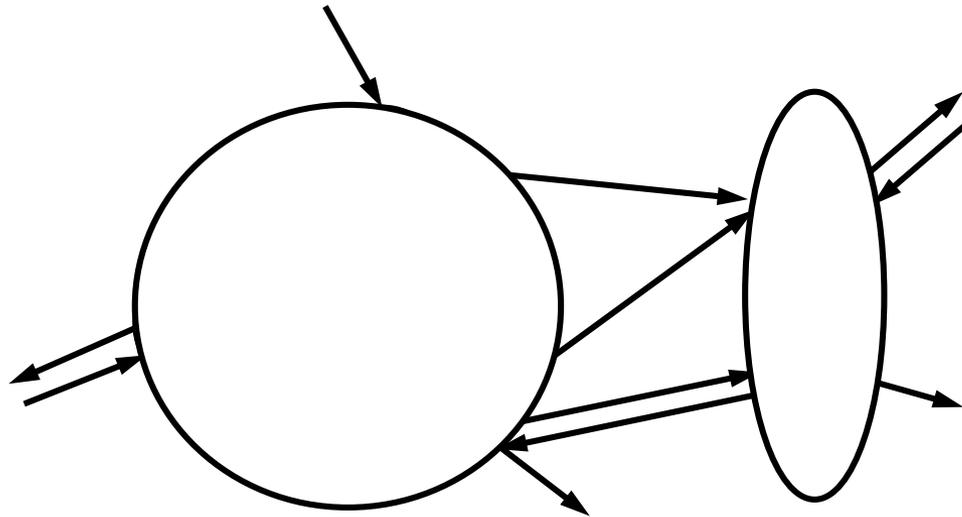
+ 辺数を大きく減らすことが可能

提案戦略:

Design concept (2)

中心的アイデア = **Coarsening (粗大化)**

特定の集合内の頂点を互いに区別しない



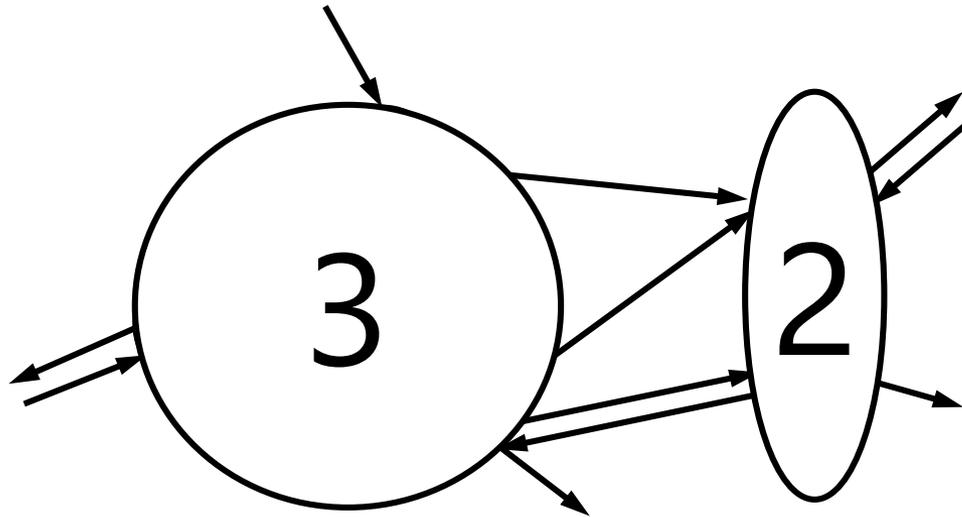
+ 辺数を大きく減らすことが可能

提案戦略:

Design concept (3)

中心的思想 = **Coarsening (粗大化)**

特定の集合内の頂点を互いに区別しない



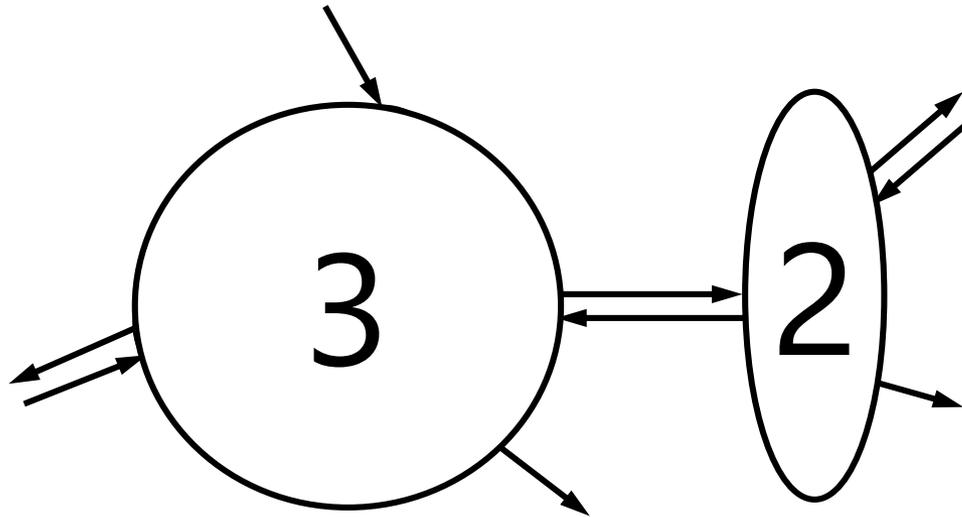
+ 辺数を大きく減らすことが可能

提案戦略:

Design concept (4)

中心的アイデア = **Coarsening (粗大化)**

特定の集合内の頂点を互いに区別しない



+ 辺数を大きく減らすことが可能

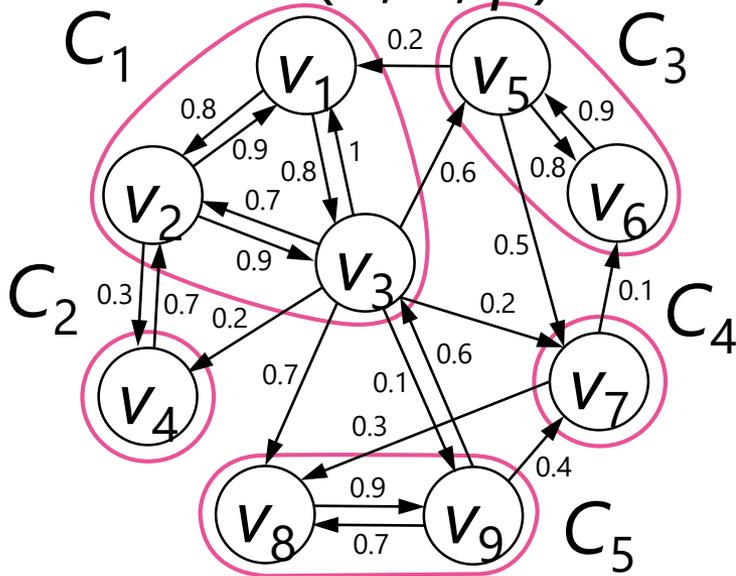
提案戦略:

粗大化した辺確率グラフ

頂点の分割 $P = \{C_j\}_j$ を与える

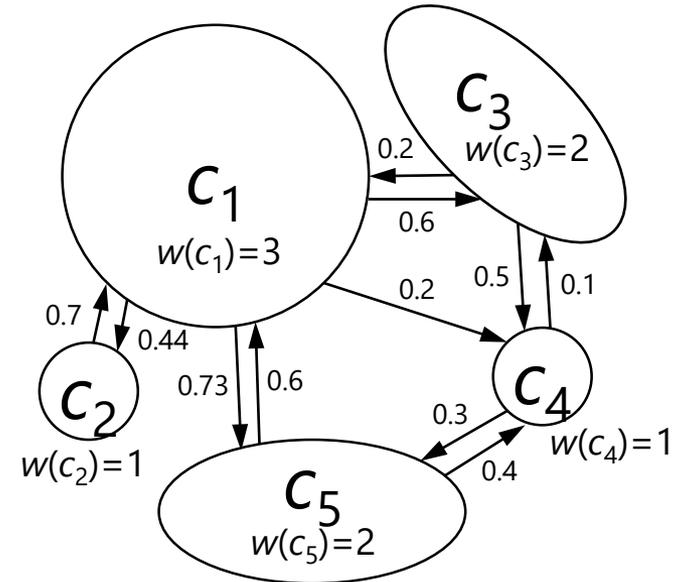
辺確率グラフ

$$G = (V, E, p)$$



Pに関して粗大化

粗大化したグラフ
 $H = (W, F, q)$ & 重み w



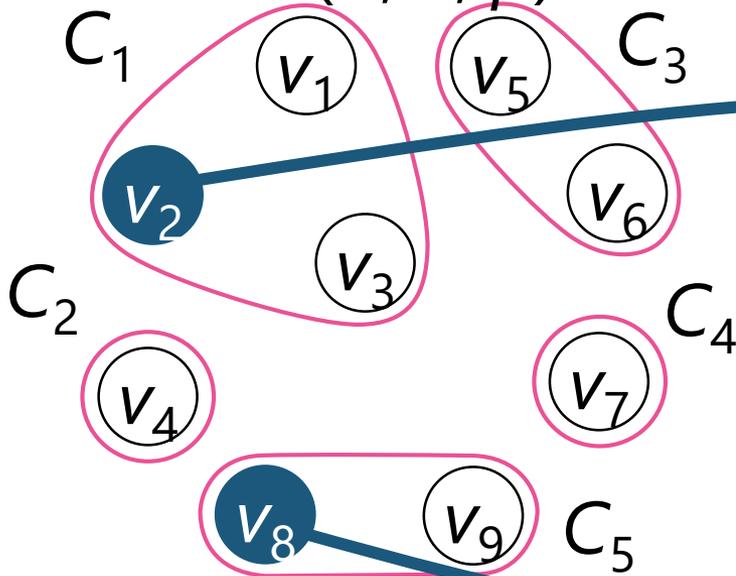
提案戦略:

粗大化した辺確率グラフ

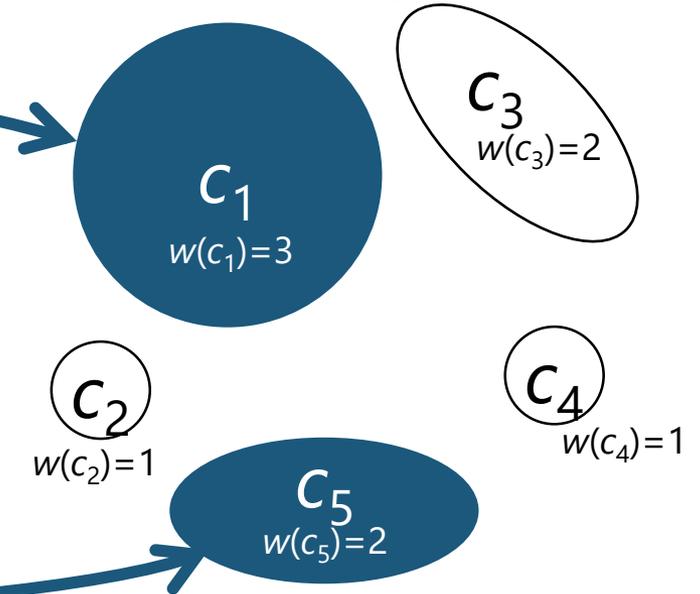
頂点の分割 $P = \{C_j\}_j$ を与える

辺確率グラフ

$$G = (V, E, p)$$



粗大化したグラフ
 $H = (W, F, q)$ & 重み w



C_j 中の頂点 \Rightarrow 重み付き頂点 c_j

$$|C_j| = w(c_j)$$

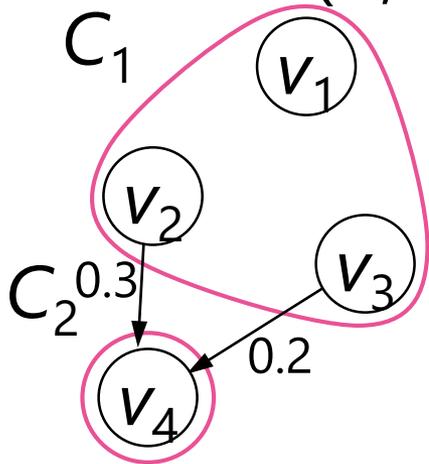
提案戦略:

粗大化した辺確率グラフ

頂点の分割 $P = \{C_j\}$ を与える

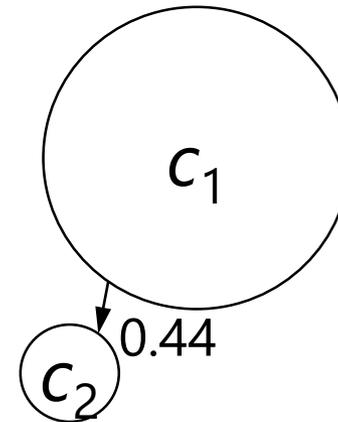
辺確率グラフ

$$G = (V, E, p)$$



粗大化したグラフ

$H = (W, F, q)$ & 重み w



$$\Pr[v_2v_4 \text{ lives or } v_3v_4 \text{ lives}] = \Pr[c_1c_2 \text{ lives}]$$

$$1 - (1 - p_{v_2v_4})(1 - p_{v_3v_4}) = q_{c_1c_2}$$

$$1 - (1 - 0.3)(1 - 0.2) = 0.44$$

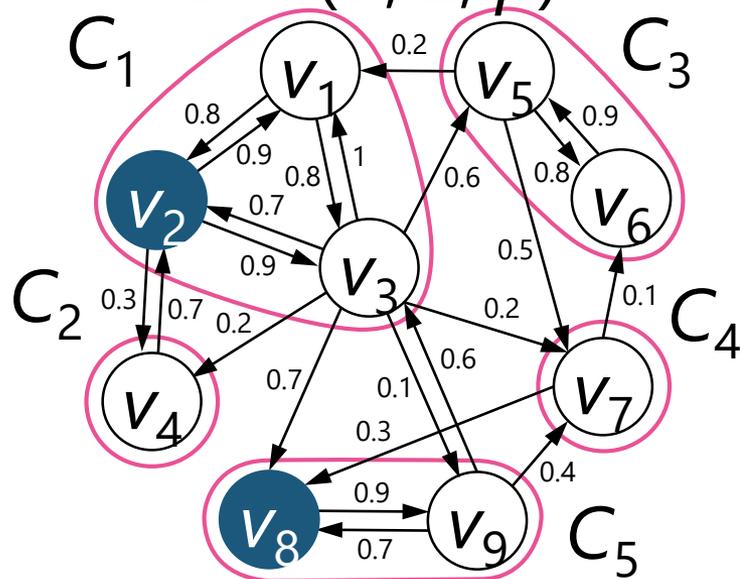
提案戦略:

粗大化した辺確率グラフ

頂点の分割 $P = \{C_j\}_j$ を与える

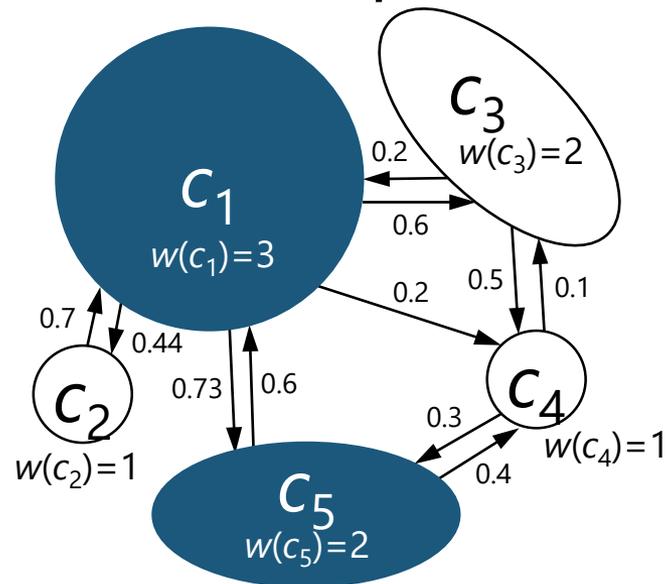
辺確率グラフ

$$G = (V, E, p)$$



Pに関して粗大化

粗大化したグラフ
 $H = (W, F, q)$ & 重み w



望ましい性質: $\text{Inf}_G(\{v_2, v_8\}) \doteq \text{Inf}_H(\{c_1, c_5\})$
では**良い**分割とは?



提案戦略

GとHの影響力の差

Theorem 4.6

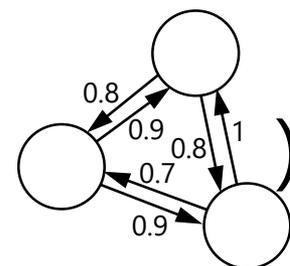
小さいほど良い

$$\text{Inf}_G(\bullet) \leq \text{Inf}_H(\bullet) \leq \frac{1}{\prod_{C_j \in P} \text{Rel}(g[C_j])} \cdot \text{Inf}_G(\bullet)$$

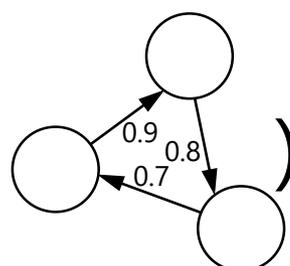
$\text{Rel}(G) := \Pr_{G' \sim G} [G' \text{が強連結}]$ ("Rel"iability)

$G[C_j] := C_j$ によって誘導されるGの部分グラフ

$\text{Rel} \left(\begin{array}{c} \text{Diagram 1} \end{array} \right) = 0.88848$



$\text{Rel} \left(\begin{array}{c} \text{Diagram 2} \end{array} \right) = 0.504$



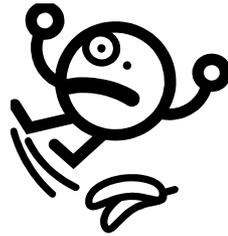
良い分割とは

□ $\text{Rel}(g[C_j])$ が高くなるような分割Pが欲しい

– $\text{Rel}(\cdot)$ の厳密計算は #P-hard

[Valiant. SIAM J. Comput.'79] [Ball. Networks'80]

– 近似計算でも多くのサンプリング(ランダムグラフの生成)が必要



高い値の $\text{Rel}(\cdot)$ を備える頂点集合がほしいが
少ないサンプリングでどう実現するか?

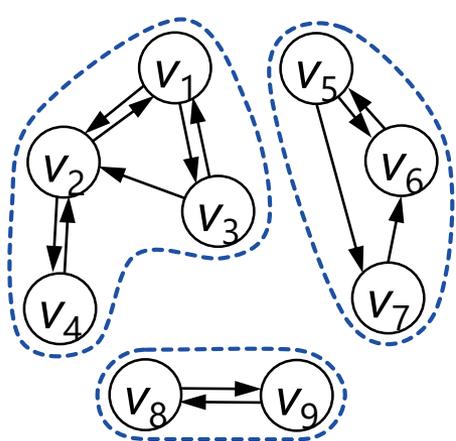
r -robust SCC strongly connected components

少数(r 個)のランダムグラフで常に強連結な頂点集合は、
他のランダムグラフでも強連結だろう

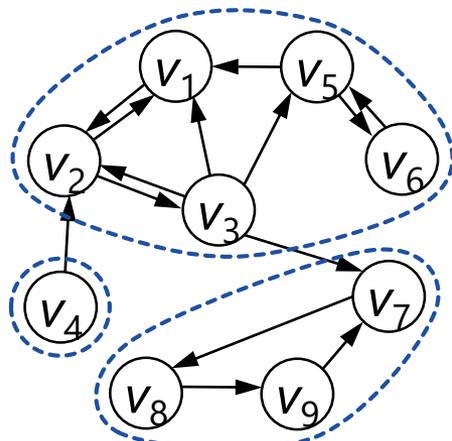
r -robust SCCの定義

頂点集合 C が r 個のランダムグラフ G_1, G_2, \dots, G_r に関して r -robust SCCであるとは、

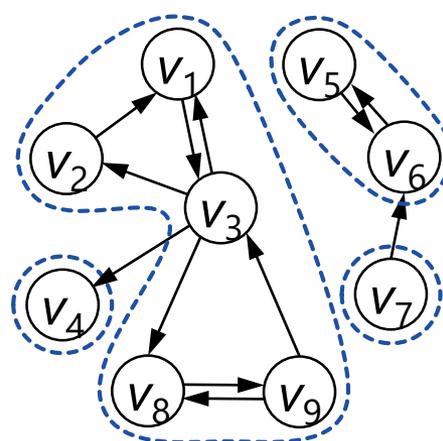
- ① 全ての G_i で C が強連結
- ② C は極大



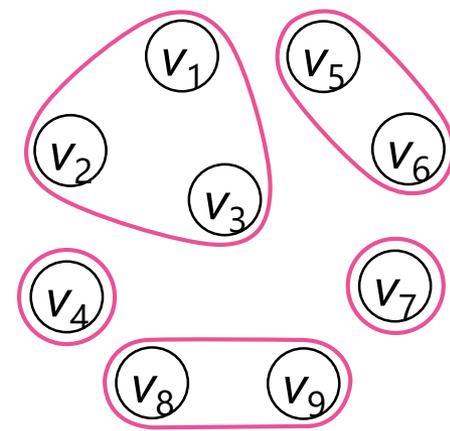
部分グラフ G_1



部分グラフ G_2



部分グラフ G_3



3-robust SCCs

G から各辺 e を確率 p_e でサンプリングして生成

提案戦略

r-robust SCCの制限と利点

$\prod_{C_j \in P} \text{Rel}(g[C_j])$ に理論保証無し



$P := r\text{-robust SCCの集合}$

理論面からの妥当性

Theorem 4.12

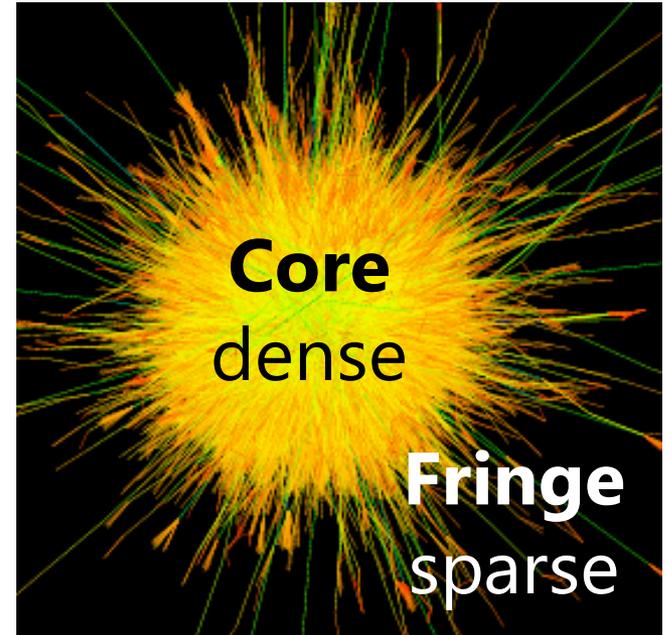
$r\text{-robust SCC}$ は高い $\text{Rel}(\bullet)$ を備える頂点集合
-> $\text{Inf}(\bullet)$ が保たれることが期待

Theorem 4.13

$r\text{-robust SCC}$ は密
-> 辺数を大幅に削除可能

Core-fringe structure

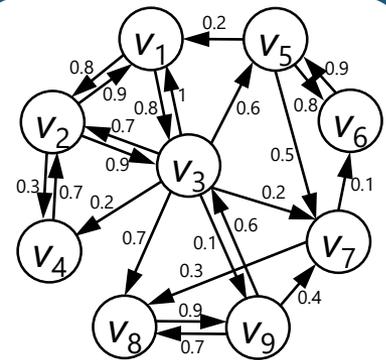
[Leskovec-Lang-Dasgupta-Mahoney. WWW'08]
[Maehara-Akiba-Iwata-Kawarabayashi. PVLDB'14]



<http://www.cise.ufl.edu/research/sparse/matrices/SNAP/soc-Epinions1.html>

アルゴリズム

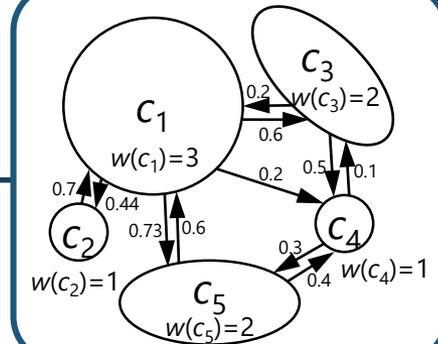
入力: $G = (V, E, p) \& r$



Stage 1: r -robust SCCの抽出(並列化可能)

Stage 2: 各 r -robust SCCを粗大化

出力: $H = (W, F, q) \& w$



Speed-oriented

$O(r(|V|+|E|))$ time

$O(r(|V|+|E|))$ space

Scalability-oriented

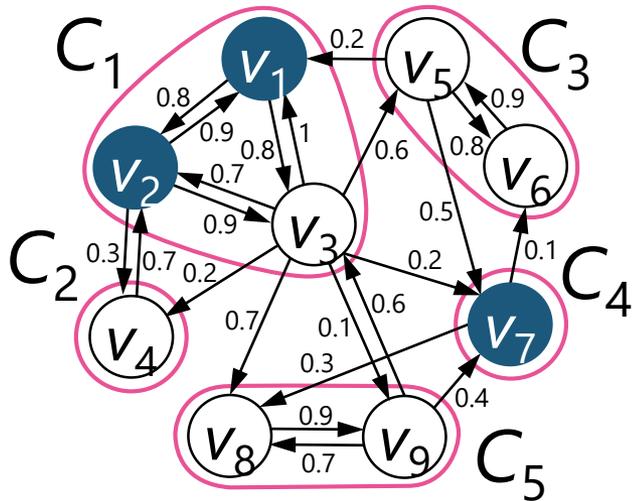
Disk-based SCC algorithms
Space reduction technique

$O(r(|V|+|E|)+t_A(V, E))$ time

$O(r(|V|+|F'|))$ space
 $|F'| \ll |F|$ in practice

提案フレームワーク 影響力推定

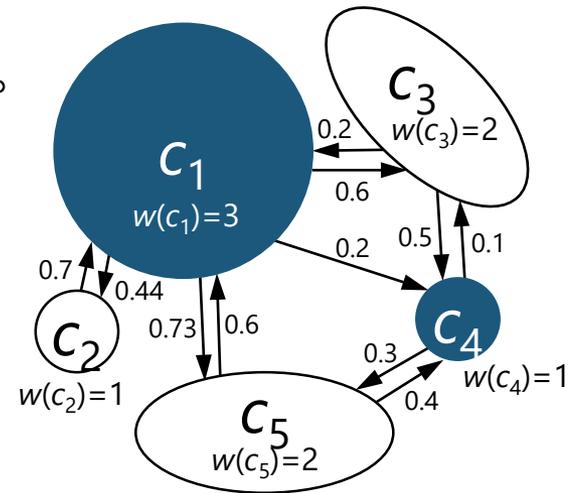
計算対象: $\text{Inf}_G(S)$



1. S を H にマップ



2. $\text{Inf}_H(T)$ を
既存手法で推定



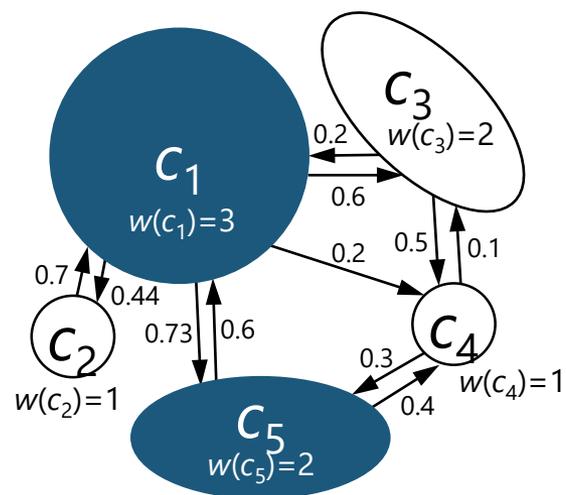
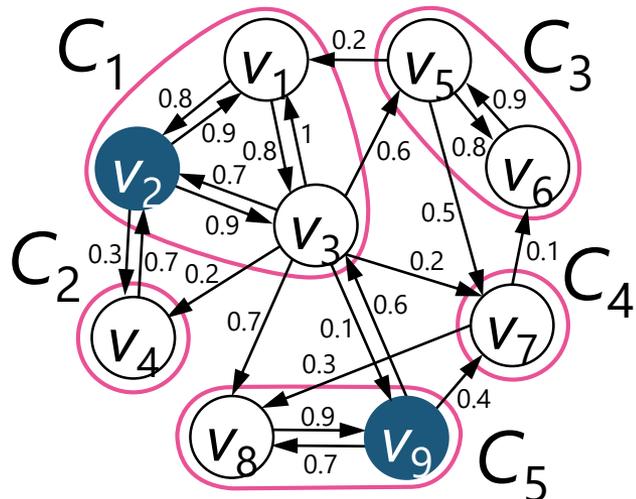
$$\text{Inf}_G(\{ \textcircled{V_1} \textcircled{V_2} \textcircled{V_7} \}) \quad \doteq$$

$$\text{Inf}_H(\{ \textcircled{C_1} \textcircled{C_4} \})$$

提案フレームワーク 影響最大化

計算対象: $\operatorname{argmax} \operatorname{Inf}_G(S)$

$S: |S|=k$



1. 既存手法で h から
大きさ k の T を抽出



$S = (\{ V_2, V_9 \})$



$T = (\{ C_1, C_5 \})$

2. T を G にマップ

実験 設定

ソーシャル、コミュニケーション、ウェブグラフ

Laboratory for Web Algorithmics, Stanford Network Analysis Project, Yahoo Japan Corp.

確率設定

- ▶ exponential 平均0.1の指数分布 [Dickens+'12] から考案
- ▶ trivalency 0.1, 0.01, 0.001 [Chen+'10]
- ▶ weighted 入次数の逆数 [Kempe+'03]
- ▶ uniform 0.1で統一 [Kempe+'03]

アルゴリズム

- ▶ $r=16$ (デフォルト)
- ▶ Disk-based SCC algorithm [Laura-Santaroni. *TAPAS'11*]

実験環境

- ▶ Intel Xeon E5-2690 2.90GHz CPU + 256GB memory & g++v4.6.3

実験

データセット

name	type	V	E
ca-HepPh	collab.(u)	9,877	51,946
soc-Slashdot0922	social	82,168	870,161
web-NotreDame	web	325,729	1,469,679
wiki-Talk	commu.	2,394,385	5,021,410
com-Youtube	social(u)	1,134,890	5,975,248
higs-twitter	social	456,626	14,855,819
soc-Pokec	social	1,632,803	30,622,564
soc-LiveJournal1	social	4,847,571	68,475,391
com-Orkut	social(u)	3,072,441	234,370,166
twitter-2010	social	41,652,230	1,468,364,884
com-Frinedster	social(u)	65,608,366	3,612,134,270
uk-2007-05	web	105,218,569	3,717,169,969
ameblo	web	272,687,914	6,910,266,107

実験

実行時間 & メモリ使用量

dataset	V	E	speed-oriented		scalability-oriented	
			run time	memory usage	run time	memory usage
soc-Slashdot0922	0.1M	0.9M	< 1s	< 1GB	6s	< 1GB
wiki-Talk	2M	5M	42s	< 1GB	57s	< 1GB
soc-Pokec	2M	31M	35s	1GB	224s	< 1GB
soc-LiveJournal1	5M	68M	95s	3GB	508s	1GB
twitter-2010	42M	1,468M	1,763s	50GB	11,522s	6GB
com-Friendster	66M	3,612M	3,964s	101GB	26,424s	8GB
uk-2007-05	105M	3,717M	3,106s	137GB	29,540s	11GB
ameblo	273M	6,910M	—	OOM	35,761s	28GB

時間&空間計算量ともに大規模なグラフ
までスケール

10×
slower

10×
smaller

25

実験 並列化

dataset	V	E	speed-oriented		scalability-oriented	
			T=1	T=16	T=1	T=16
soc-Slashdot0922	0.1M	0.9M	< 1 s	< 1 s	6 s	2 s
wiki-Talk	2M	5M	42 s	12 s	57 s	22 s
soc-Pokec	2M	31M	35 s	11 s	224 s	52 s
soc-LiveJournal1	5M	68M	95 s	33 s	508 s	127 s
twitter-2010	42M	1,468M	1,763 s	612 s	11,522 s	2,620 s
com-Friendster	66M	3,612M	3,964 s	1,143 s	26,424 s	5,844 s
uk-2007-05	105M	3,717M	3,106 s	1,036 s	29,540 s	6,329 s
ameblo	273M	6,910M	—	—	35,761 s	7,613 s

約3倍

約5倍

実験

グラフサイズの縮小率

$G = (V, E, p)$ 入力: 元のグラフ

$H = (W, F, q)$ 出力: 粗大化したグラフ

dataset	$ V $	$ E $	$ W / V \gg F / E $
soc-Slashdot0922	0.1M	0.9M	95.2% 36.0%
wiki-Talk	2M	5M	99.8% 61.4%
soc-Pokec	2M	31M	89.0% 43.4%
soc-LiveJournal1	5M	68M	92.8% 42.2%
twitter-2010	42M	1,468M	93.2% 23.5%
com-Friendster	66M	3,612M	71.2% 4.7%
uk-2007-05	105M	3,717M	97.3% 41.8%
ameblo	273M	6,910M	99.4% 79.3%

辺数の大幅な削減に成功

巨大で密な r -robust SCC が存在

実験

影響力推定

手法: モンテカルロシミュレーション

ランダムに選択した頂点からの拡散を10000回調査

dataset	run time			edge reduction
	<i>Monte-Carlo</i>	Our framework w/ <i>Monte-Carlo</i>	time reduction 	
soc-Slashdot0922	32s	8s	25.4%	36.0%
wiki-Talk	11s	7s	63.7%	61.4%
soc-Pokec	2,442.3s	897.1s	36.7%	43.4%
soc-LiveJournal1	5,349s	1,783s	33.3%	42.2%
twitter-2010	106,428s	24,212s	22.8%	23.5%
com-Friendster	540,483s	18,968s	3.5%	4.7%
uk-2007-05	5,719s	1,900s	33.2%	41.8%

ほぼ精度を保ちながら高速に推定(平均絶対誤差 ≤ 0.1 、順位相関係数 ≥ 0.86)

実験 影響最大化

手法: *D-SSA* [Nguyen-Thai-Dinh. *SIGMOD*'16]

$k=100$ の頂点集合を抽出

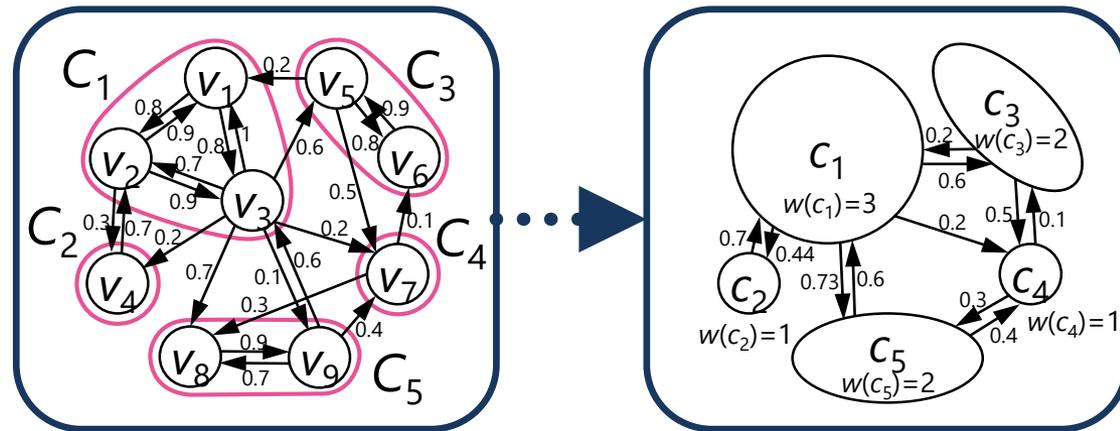
dataset		run time		
		<i>D-SSA</i>	Our framework w/ <i>D-SSA</i>	time reduction
soc-Slashdot0922	0.9M	141 s	79 s	56.1%
wiki-Talk	5M	522 s	155 s	29.7%
soc-Pokec	31M	18,350s	6,216s	33.9%
soc-LiveJournal1	68M	OOM	OOM	—
twitter-2010	1,468M	OOM	OOM	—
com-Friendster	3,612M	OOM	OOM	—
uk-2007-05	3,717M	OOM	OOM	—

解の精度もほぼ保たれている(誤差1%未満)

結論

グラフ簡約化を用いたスケーラブルな影響解析

- ① 戦略
- ② アルゴリズム
- ③ フレームワーク



今後

- ▶ より良い頂点分割の方法
- ▶ 動的なグラフへの対応