Verbesserte Schranke der Cover Time für COBRA-Prozesse auf Graphen

Klaus-J. Ziegert

Universität Hamburg Fakultät für Mathematik, Informatik und Naturwissenschaften Fachbereich Informatik

8. Dezember 2017



Motiviation: Random Walk Verbesserung



COBRA Prozess

- Man beachte einen ungerichteten und zusammenhängenden Graphen G = (V, E) mit n Knoten und m Kanten
- Es sei C eine Teilmenge der Knoten, die am Anfang informiert sind und die Nachricht versenden können
- In jeder Runde i wählen die Knoten in C_{i-1} zufällig und gleichverteilt $b \geq 1$ Nachbarn (mit Wiederholung) aus
- Ausgewählte Knoten erhalten eine Nachricht in der nächsten Runde C_{i+1}; nicht ausgewählte Knoten verlieren u.U. die Information
- Sei Hitc(u) die Runde bei dem der Knoten u das erste Mal benachrichtigt wurde, so
 ist die Cover Time:

$$Cover(C) = max \{ Hit_C(v) : v \in V \} \}$$



3 / 11

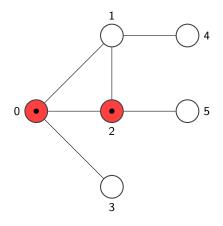


Abbildung: $C = \{0, 2\}, b = 3$

(Runde 0)

Knoten in C₀ hat eine Marke

History

• $C_0 = \{0, 2\}$



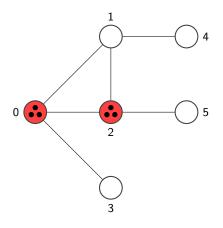


Abbildung: $C = \{0, 2\}, b = 3$

(Runde 1 Phase 1)

Jede Marke teilt sich in b Submarken

History

• $C_0 = \{0, 2\}$



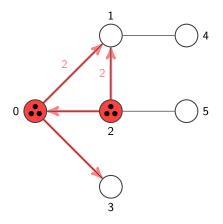


Abbildung: $C = \{0, 2\}, b = 3$

(Runde 1 Phase 2a)

Jede Submarke wählt zufällig und gleichverteilt einen Nachbarn

History

•
$$C_0 = \{0, 2\}$$



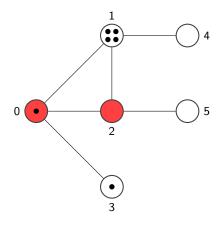


Abbildung: $C = \{0, 2\}, b = 3$

(Runde 1 Phase 2b)

Submarken gehen zum ausgewählten Nachbarn über

History

• $C_0 = \{0, 2\}$



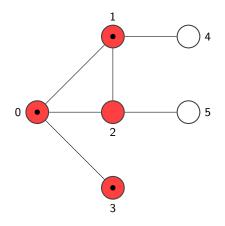


Abbildung: $C = \{0, 2\}, b = 3$

(Runde 1 Phase 3)

Submarken werden oder verschmelzen ggf. zu einer Marke

History

- $C_0 = \{0, 2\}$
- $C_1 = \{0, 1, 2, 3\}$



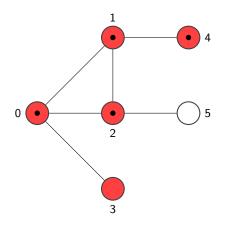


Abbildung: $C = \{0, 2\}, b = 3$

History

- $C_0 = \{0, 2\}$
- $C_1 = \{0, 1, 2, 3\}$
- $C_2 = \{0, 1, 2, 4\}$



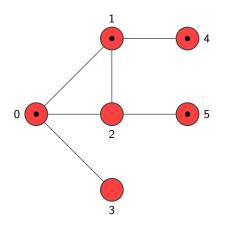


Abbildung: $C = \{0, 2\}, b = 3$

History

- $C_0 = \{0, 2\}$
- $C_1 = \{0, 1, 2, 3\}$
- $C_2 = \{0, 1, 2, 4\}$
- $C_3 = \{0, 1, 4, 5\}$
- ...
- $Cover(C) = Hit_C(5) = 3$



Bekannte Schranken der E[Cover(G)] für beliebige Graphen

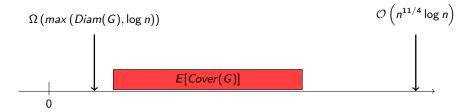


Abbildung: Schranken des Erwartungswertes der Cover Time für beliebige Graphen G



5 / 11

Neue obere Schranken der E[Cover(G)] für beliebige Graphen

Theorem 1.1:

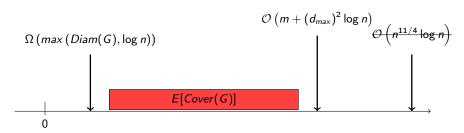


Abbildung: Schranken des Erwartungswertes der Cover Time für beliebige Graphen G



5 / 11

Bekannte Schranken der $E[Cover(G_r)]$ für reguläre Graphen

$$\mathcal{O}\left(\frac{r^4}{\phi^2}\log^2 n\right)$$

$$\mathcal{O}\left(\frac{1}{(1-\lambda)^3}\log n\right) \qquad \qquad \text{, falls } 1-\lambda > C\sqrt{\frac{\log n}{n}}$$

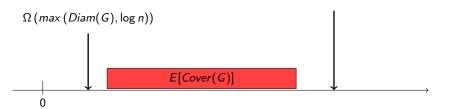


Abbildung: Schranken des Erwartungswertes der Cover Time für r-reguläre Graphen G

Universität Hamburg

Neue obere Schranke für $E[Cover(G_r)]$ für reguläre Graphen

$$\mathcal{O}\left(\frac{r^4}{\phi^2}\log^2 n\right)$$
 $\mathcal{O}\left(\frac{1}{(1-\lambda)^3}\log n\right)$, falls $1-\lambda > C\sqrt{\frac{\log n}{n}}$ Theorem 1.2: $\mathcal{O}\left(\left(\frac{r}{(1-\lambda)}+r^2\right)\log n\right)$, falls $1-\lambda > C\sqrt{\frac{\log n}{n}}$
$$\Omega\left(\max\left(Diam(G),\log n\right)\right)$$

Abbildung: Schranken des Erwartungswertes der Cover Time für r-reguläre Graphen G



6 / 11

Resultate des Papers

Theorem 1.1

Sei G ein zusammenhängender Graph mit n Knoten, m Kanten und den Maximalgrad d_{max} . Die Cover Time cover(u) eines COBRA-Prozesses mit b=2 auf dem Graphen G ist m.h.W. für alle Knoten $u \in V$:

$$\mathcal{O}\left(m+(d_{max})^2\log n\right)$$

Theorem 1.2

Sei G ein zusammenhängender r-regulärer Graph mit n Knoten, der die Bedingung $1-\lambda>C\sqrt{\frac{\log n}{n}}$ für eine angemessen große Konstante C erfüllt. Die Cover Time cover(u) eines COBRA-Prozesses mit b=2 auf dem Graphen G ist m.h.W. für alle Knoten $u\in V$:

$$\mathcal{O}\left(\left(\frac{r}{1-\lambda}+r^2\right)\log n\right)$$



Vorgehen des Papers



Vorgehen des Papers





