

Urnas de Pólya, a Luta do mais H bil, e o Surgimento de Caminhos M nimos por Passeios Aleat rios

Daniel R. Figueiredo
LAND - PESC/COPPE/UFRJ

Ciclo de Semin rios PESC

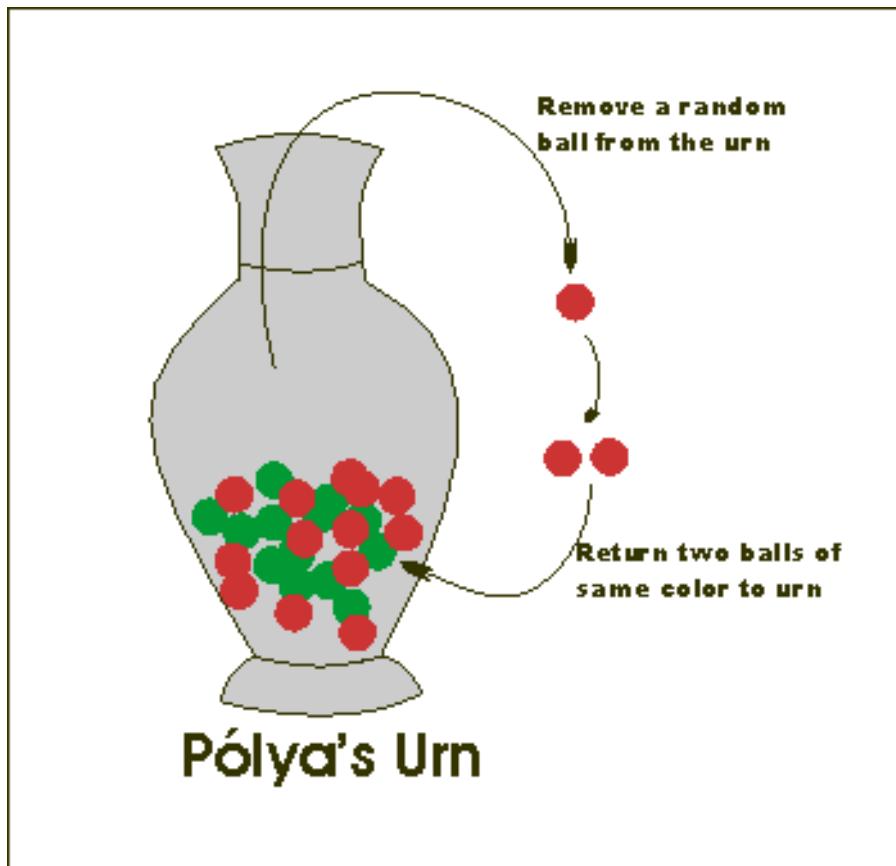
5 de abril de 2017

Colaboradores: B. Jiang, L. Sun,
D. Towsley (UMass), B. Ribeiro
(Purdue), M. Garetto (Torino)



Urna de Pólya

- Esquema de urna com bolas de diferentes cores e escolhas sequenciais
- Escolher bola ao acaso, adicionar bolas em função da cor observada

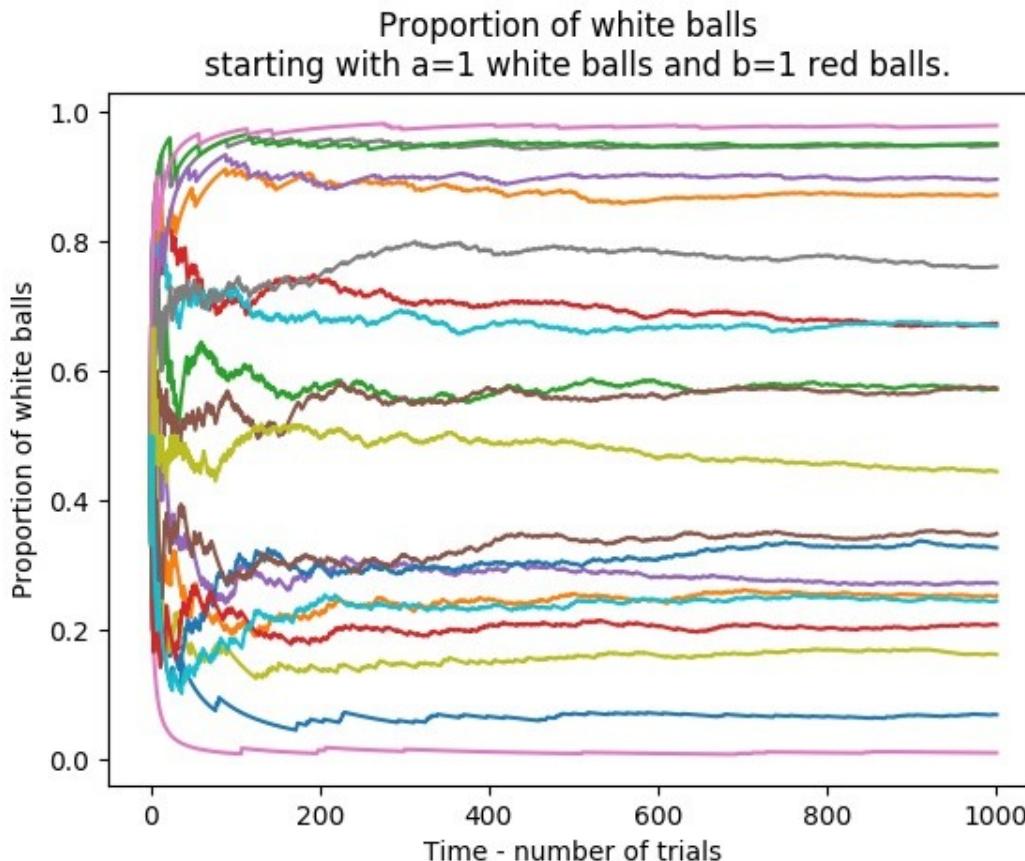
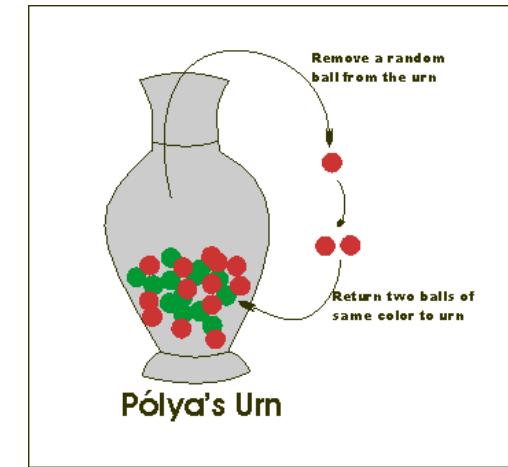


- Duas cores, 1 bola de cada cor
- Adiciona 1 nova bola da mesma cor
- B_n, P_n : número de bolas brancas e pretas depois de n rodadas

Urna de Pólya



- ❑ Comportamento das bolas na urna?
- ❑ Fração de bolas brancas:
 $B_n / (B_n + P_n)$?



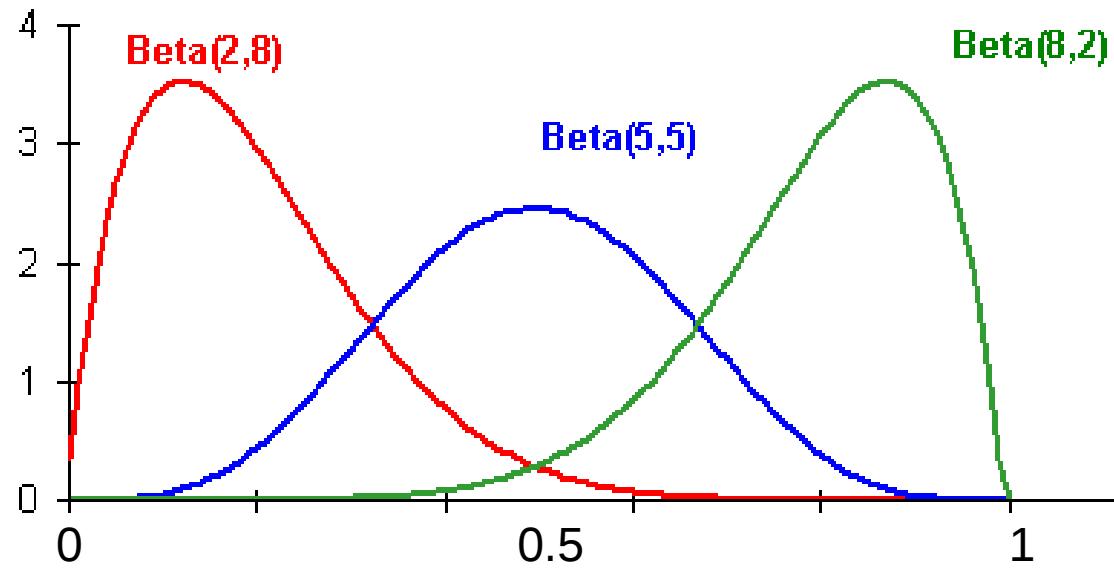
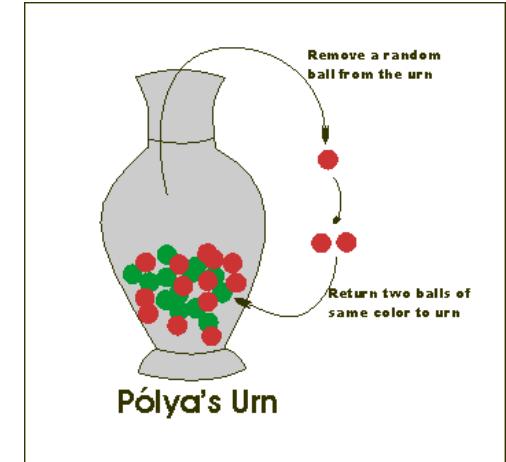
lar intuição!

- ❑ Fração sempre converge
- ❑ Valor depende da rodada

Resultado da Urna de Pólya

- ❑ Fração de bolas brancas

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{B_n}{B_n + P_n} = Z \sim Beta(B_o, P_o)$$



- ❑ Limite depende da condição inicial
- ❑ Começar bem é importante!
- ❑ Resultado generaliza para mais cores (*Dirichlet*)



George Pólya

- ❑ Influente matemático húngaro, 1887-1985 (ETH, Stanford)
- ❑ Resultado em artigos 1923 e 1931 (aplicação a difusão de doenças contagiosas)

*“We need heuristic reasoning
when we construct a strict proof
as we need scaffolding when we
erect a building”*

- George Pólya



PARTE I

A Luta do Mais Hábil

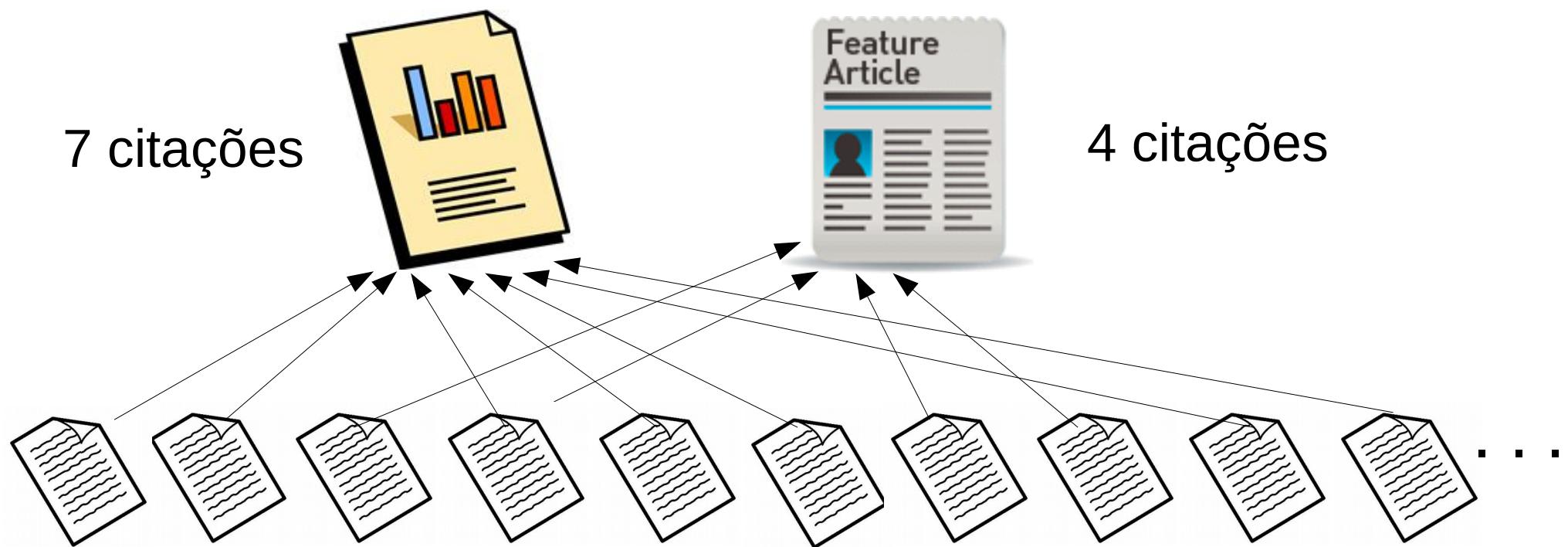
Competição por Recursos

- Dinâmica fundamental na natureza e sociedade
 - restaurantes por clientes
 - páginas web por hyperlinks
 - artigos por citações
 - usuário twitter por *seguidores*
 - palavras por uso
 - produtos por avaliações
 - publicidade por atenção
 - etc

Agentes competindo por recursos

Competindo por Citações

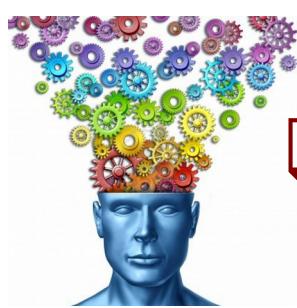
- Dois artigos publicados na mesma edição de uma revista



O que governa dinâmica de competição?

Aspectos da Competição

□ Dois aspectos fundamentais de competições?



□ **Habilidade:** característica inerente do agente, atemporal, aptidão, *fitness*



□ **Aleatoriedade:** inerente ao ambiente de competição, ex. ruído, imprecisão

Força motriz na dinâmica de muitas competições

Vantagem Cumulativa

50 pessoas



6 pessoas



- Dois restaurantes, sem conhecimento
- Em qual você entra?



- VC:** Recursos acumulados promovem acúmulo de mais recursos
 - o *preferential attachment, rich-gets-richer, Mathew effect, network effect*

**Presente na dinâmica
de muitas competições**

Compreendendo VC



- ❑ Qual o papel de VC em competições?
 - o com habilidade e aleatoriedade
- ❑ Contribui para o sucesso do mais hábil?
- ❑ Reduz o efeito da aleatoriedade?

**Questões de grande debate,
na teoria e na prática!**

- ❑ Estudo teórico deste problema
- ❑ Modelos e métricas simples
 - o resultados surpreendentes

Modelo com Habilidade e Aleatoriedade

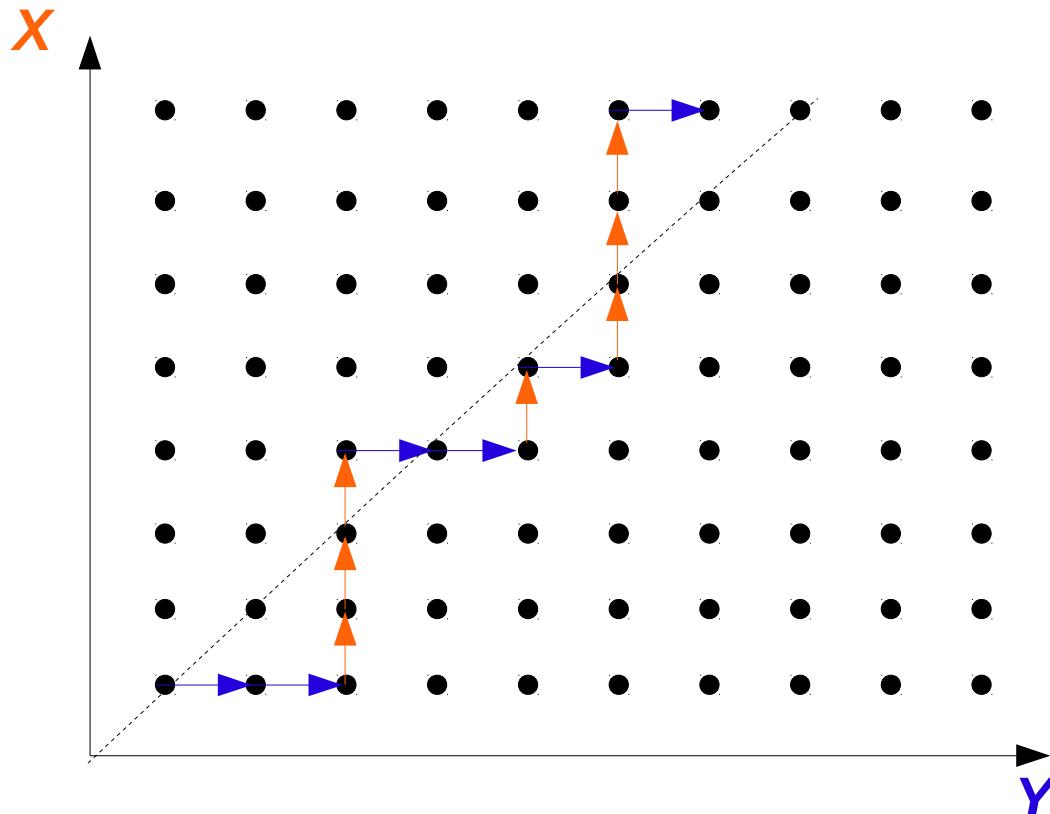
- ❑ Competição entre dois agentes (X e Y)
- ❑ Tempo discreto, um recurso por vez
 - o X_t, Y_t : recursos acumulados por X e Y até t
- ❑ Habilidade
 - o $r \geq 1$: razão da habilidade entre X e Y
- ❑ Aleatoriedade: atribuição do recurso proporcional à habilidade
 - o X ganha com prob. $p_x = r / (r+1)$
 - o Y ganha com prob. $p_y = 1 - p_x = 1 / (r+1)$

Adicionando VC

- **Ideia:** mais recursos acumulados, mais provável de ganhar próximo recurso
- X e Y ganham recursos com prob. proporcional aos recursos já acumulados
 - X ganha com prob. $p_{x,t} = r X_t / (r X_t + Y_t)$
 - Y ganha com prob. $p_{y,t} = Y_t / (r X_t + Y_t)$
- Atração pode ser não linear, fator $\beta > 0$
 - X ganha com prob. $p_{x,t} = r X_t^\beta / (r X_t^\beta + Y_t^\beta)$
 - Y ganha com prob. $p_{y,t} = Y_t^\beta / (r X_t^\beta + Y_t^\beta)$

Variação da urna de Pólya!

Exemplo e Empates



- ❑ X (laranja), Y (azul),
 $r=1.2$
- ❑ $p_x = 0.55 \ p_y = 0.45$
- ❑ Início: $X_0 = 1, Y_0 = 1$
- ❑ Evento de empate
 - $X_t = Y_t$

- ❑ Número de empates: 4
- ❑ Tempo do último empate: 10
- ❑ Número de empates: 5



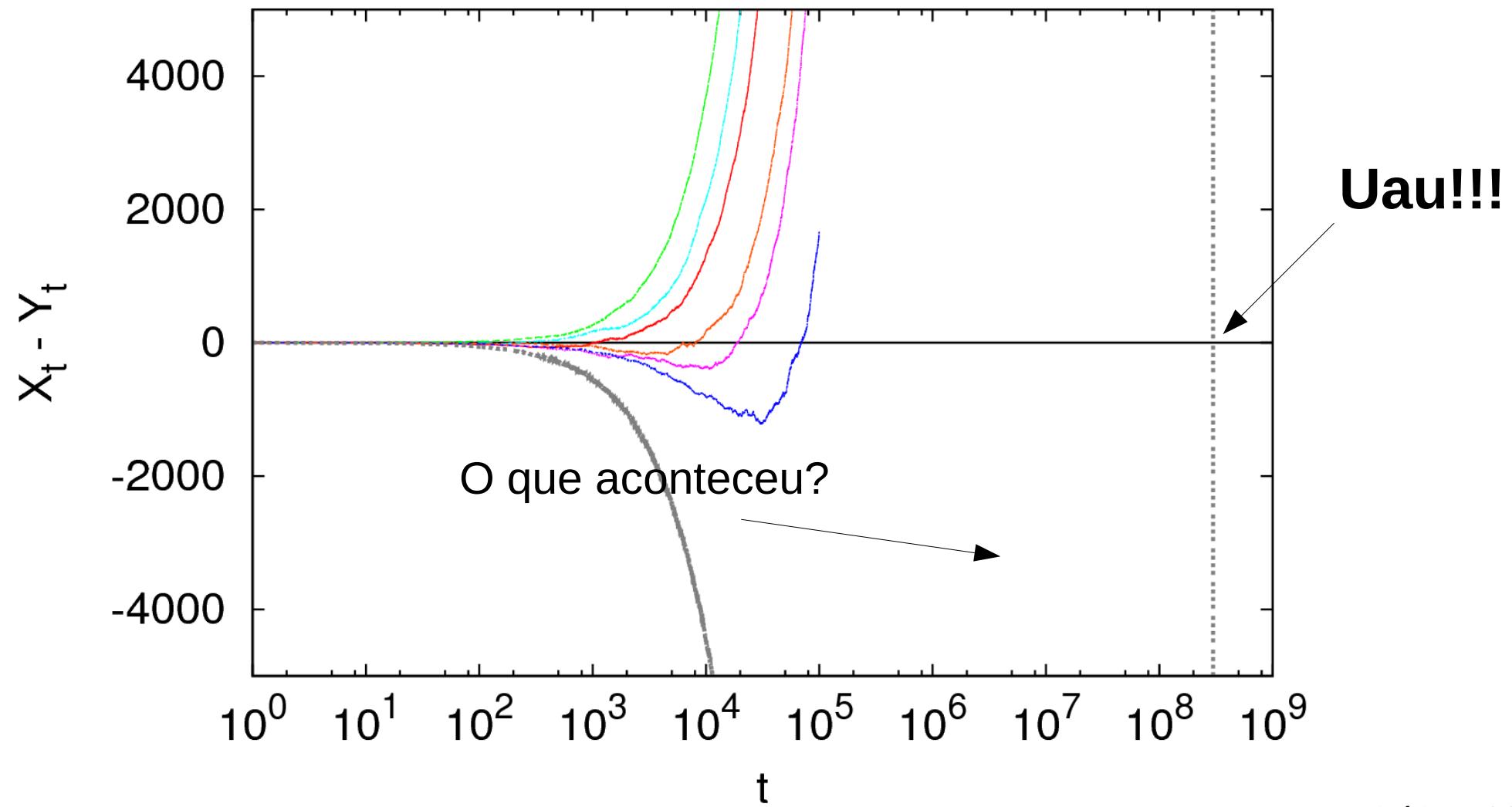
Duração e Intensidade

- ❑ Como medir uma competição?
- ❑ *Fração de mercado*: fração entre recursos
 - o $M_t = X_t / (X_t + Y_t)$
- ❑ **Duração**: tempo do último empate (antes de t)
 - o $D_t = \max_{t' < t} X_{t'} = Y_{t'}$
- ❑ **Intensidade**: número de empates (antes de t)
 - o $N_t = |\{ 1(X_{t'} = Y_{t'}) : t' < t \}|$

M_t, D_t, N_t são variáveis aleatórias

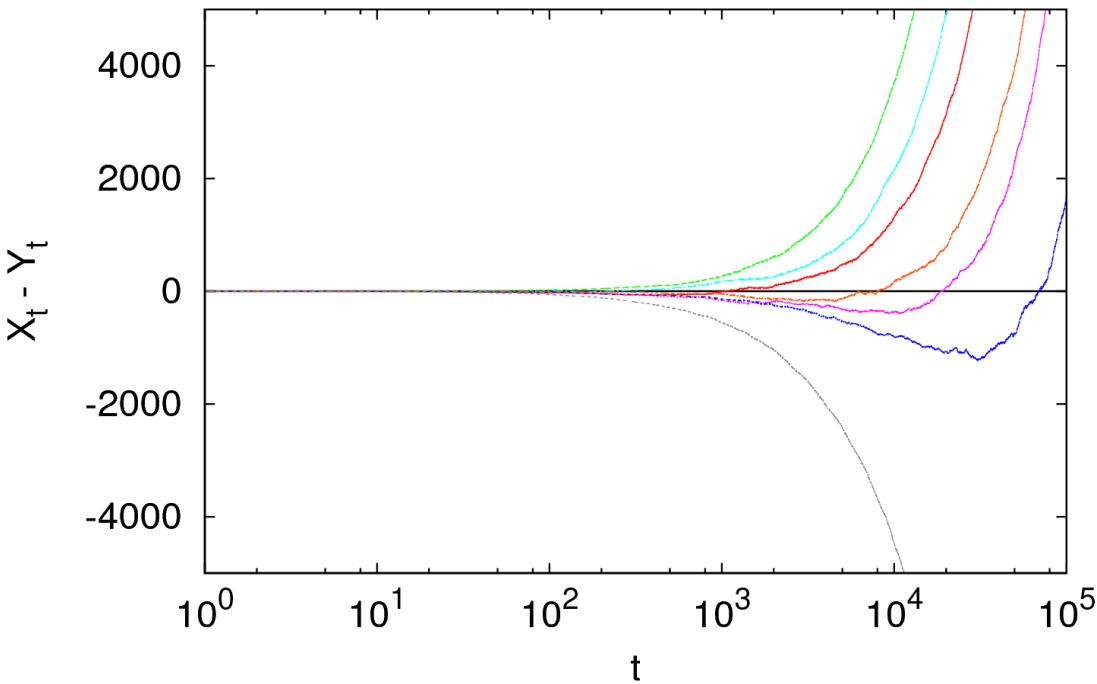
Simulação do Modelo

Sample Path Evolution: $X_0=1$, $Y_0=1$, $r=1.1$



Observações Empíricas

Sample Path Evolution: $X_0=1$, $Y_0=1$, $r=1.1$



- Mais hábil sempre eventualmente vence
- Tempo até último empate pode ser muito longo

A luta do mais hábil ?

- Quanto tempo ele pode ter que lutar?
 - depende de r (fitness) e β (atração)?

Resultados Teóricos ($\beta=1$)

❑ Duração

o $r > 1$, D segue uma lei de potência

$$P[D > t] \sim t^{-(r-1)X_0}$$

o Maior $r \rightarrow$ decaimento mais rápido

o X_0 tem papel fundamental, mas não Y_0

❑ Intensidade

o $r > 1$, N tem cauda exponencial

$$P[N > n] \sim (1/r)^n$$

o intensidade nunca é alta, decresce com r

Mais Rigor, por favor!

Theorem 2. *The tail distribution of the duration of a CA_≠ competition has the following asymptotic bounds,*

$$\varphi_1 t^{-(r-1)x_0} \lesssim \mathbb{P}_{\text{CA},r}^{(x_0,y_0)}[T \geq t] \lesssim \varphi_2 t^{-(r-1)(x_0-1/r)},$$

where

$$\varphi_1 = \frac{\Gamma(rx_0 + y_0)}{(r+1)x_0 2^{x_0+y_0-1} \Gamma(x_0) \Gamma(y_0)},$$

and

$$\varphi_2 = \frac{2^{(r-1)(x_0-r^{-1})} \Gamma(r^{-1}) \Gamma(rx_0 + y_0)}{(r+1)(x_0 - r^{-1}) \Gamma(x_0) \Gamma(y_0)}$$

Theorem 4. *The tail distribution of the intensity of a CA_≠ competition has the following upper bound,*

$$\mathbb{P}_{\text{CA},r}^{(x_0,y_0)}[N \geq n] \leq C \left(\frac{2}{1+r} \right)^{n-1},$$

with

$$C = \begin{cases} 1, & x_0 \leq y_0, \\ \frac{(y_0)_{x_0-y_0}}{(rx_0+y_0)_{x_0-y_0}} \left(1 + \frac{1}{r}\right)^{x_0-y_0}, & x_0 > y_0, \end{cases}$$

□ Teoremas
para caso
 $r>1$, $\beta=1$

Figura Completa

Duração	Intensidade
$\mathbb{P}[T(\beta, r, \mathbf{x}_0) \geq t]$	$\mathbb{P}[N(\beta, r, \mathbf{x}_0) \geq n]$
$r = 1$	$r > 1$
$0 \leq \beta \leq \frac{1}{2}$	1
$\frac{1}{2} < \beta < 1$	$\Theta(t^{\frac{1}{2}-\beta})$
$\beta = 1$	$\Theta(t^{-\frac{1}{2}})$
$\beta > 1$	$\Theta(t^{\frac{1}{2}-\beta})$
$e^{-\Omega(t^{1-\beta})}$	1
$\Omega(n^{-\beta})$	$O(a^n)$
$\Omega(t^{(1-r)x_{01}})$	$\Theta(n^{-1})$
$O(n^{-\beta})$	$O(a^n)$

- Com $\beta \neq 1$, fitness (r) não influencia duração
- Com $\beta > 1$, duração é maior quando $r > 1$

A luta do mais hábil!

PARTE II

*Surgimento de Caminhos
Mínimos por Passeios Aleatórios*



Boa hora para
acordar!

Motivação

- ❑ Evolução de redes
 - o **Estrutura**: vértices, arestas, pesos
 - o **Função**: propriedades de alto nível
- ❑ Atividade na rede
 - o Restringida por estrutura e função
- ❑ **Co-evolução**
 - o estrutura e função co-evoluem através da atividade

Co-evolução de Redes



Estudo de Caso



Grafo arbitrário
direcionado com pesos
nas arestas

atividade de na rede

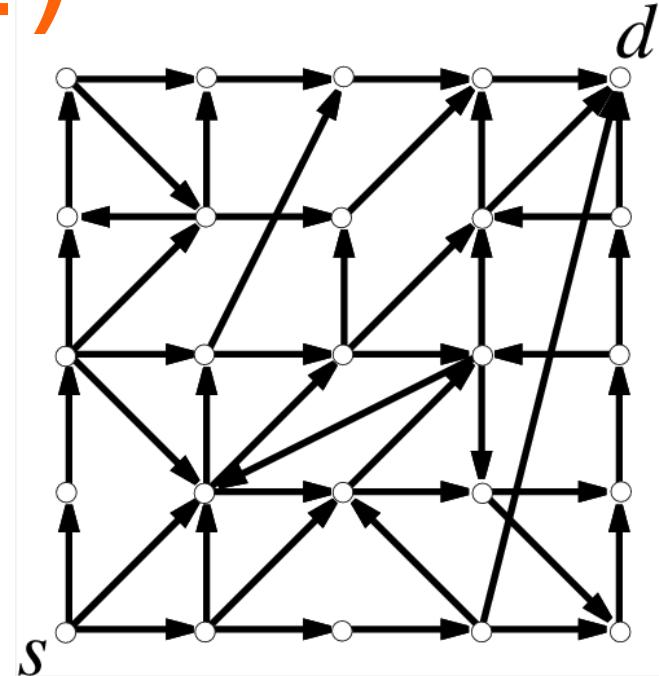
Passeios aleatórios com reforço nas arestas

FUNÇÃO da rede

Caminhos de comprimento mínimo entre origem/destino

Modelo (1/2)

- Dado par origem (s) e destino (d), arestas com peso da rede
- Rodar sequência de passeios aleatórios **enviesados** começando em s parando em d , indexados por $n=1,2,\dots$
- **Após** término do passeio n , por um caminho de comprimento L_n , arestas do caminho **reforçadas** com valor fixo (que depende de L_n)



Modelo (2/2)

❑ Regra para atualização dos pesos

new weight
on edge i,j

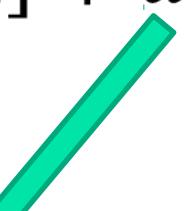


$$w_{i,j}[n] = w_{i,j}[n - 1] + u_{i,j}(\mathcal{P}) \cdot f(L_n)$$

previous weight
on edge i,j



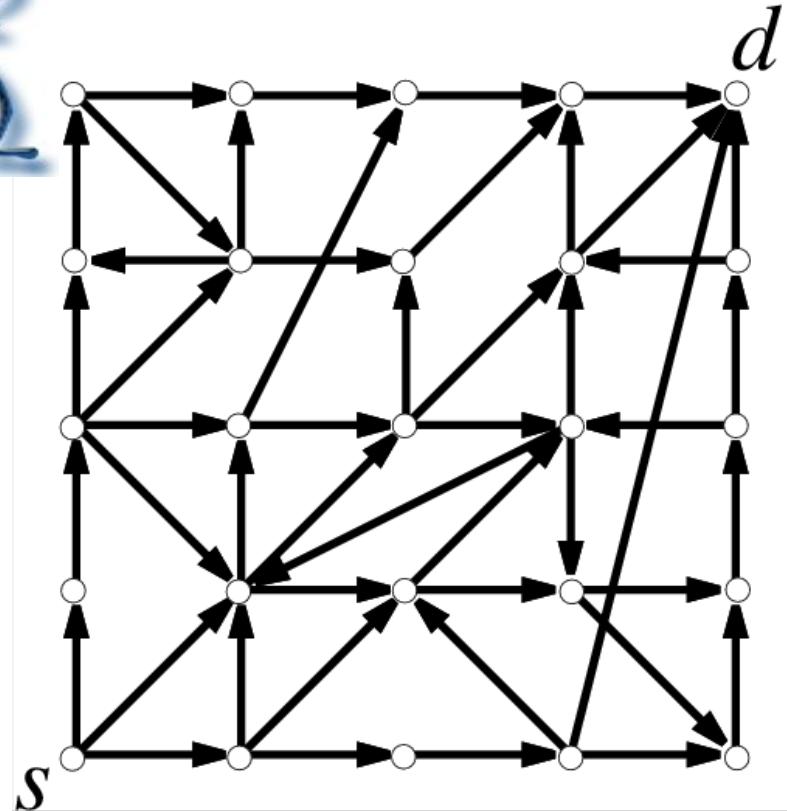
deterministic function
of path length



"single-reward model"

"multiple-reward model"

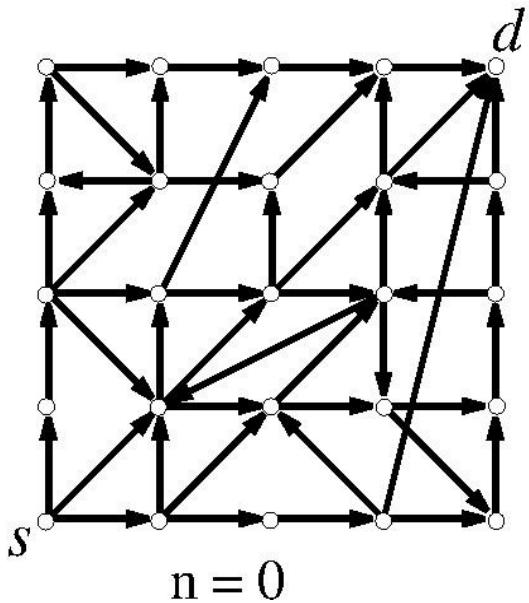
O que vai acontecer?



- ❑ Comportamento deve depender de $f(L_n)$
- ❑ $f(L) = \text{cte} \rightarrow$ não há preferência por caminho
- ❑ $f(L) = 1/L \rightarrow$ caminhos mais curtos são preferidos

Simulação de Uma Rodada

- ❑ Peso inicial 1, $f(L) = 1/L$



- ❑ Passeio aleatório toma caminhos mínimos (dois neste caso)
- ❑ Outros caminhos desaparecem

Surgimento de Caminhos Mínimos!

Resultado Principal (1/2)

- Caminhos mínimos sempre surgem, desde que f seja decrescente
 - o independe da rede, pesos iniciais

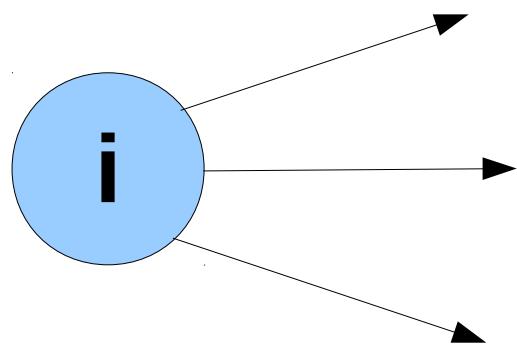
Theorem 1. (random walk asymptotics) *Let L_{\min} be the length of the shortest path in graph \mathcal{G} connecting source node s to destination node d . Consider an arbitrary path \mathcal{P} from s to d , of length $L_{\mathcal{P}}$. Provided that $f(\cdot)$ is a strictly decreasing function of the path length, as the number n of random walks performed on the graph tends to infinite, we have:*

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \mathbb{P}\{\mathcal{W}_n = \mathcal{P}\} = \begin{cases} c(\mathcal{P}), & \text{if } L_{\mathcal{P}} = L_{\min} \\ 0, & \text{if } L_{\mathcal{P}} > L_{\min} \end{cases}$$

where $c(\mathcal{P})$ is a random variable taking values in $(0, 1]$, that depends on the specific shortest path \mathcal{P} .

Ferramenta: Urna de Pólya

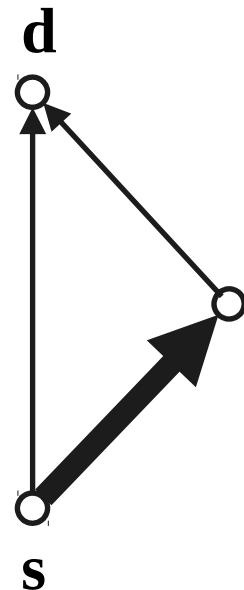
- ❑ Cada nó modelado como uma urna de Pólya
 - o arestas de saída: cores das bolas na urna
 - o peso das arestas: número de bolas



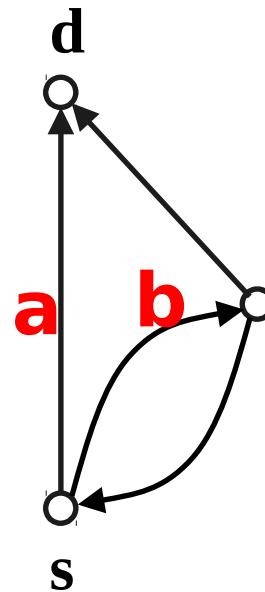
- ❑ Passeio aleatório escolhe aresta proporcional ao peso
- ❑ Adiciona peso na aresta escolhida (ao final)

Casos Quebra-Cuca

☐ Resultado é razoável, mas não muito trivial



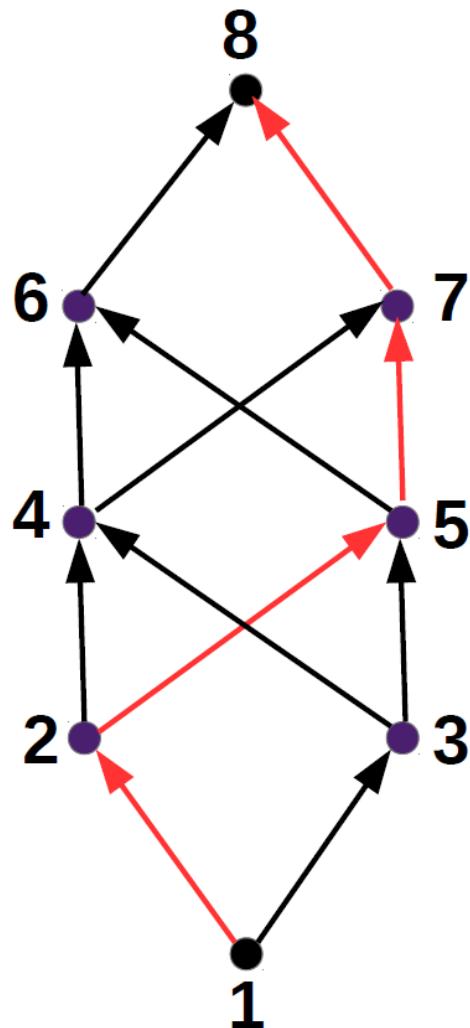
Peso inicial
muito
desbalanceado



Modelo com recompensa
múltipla: média na aresta
b pode ser maior que
média da aresta **a**

Validação

- Probabilidade assintótica de tomar um caminho converge para valor aleatório



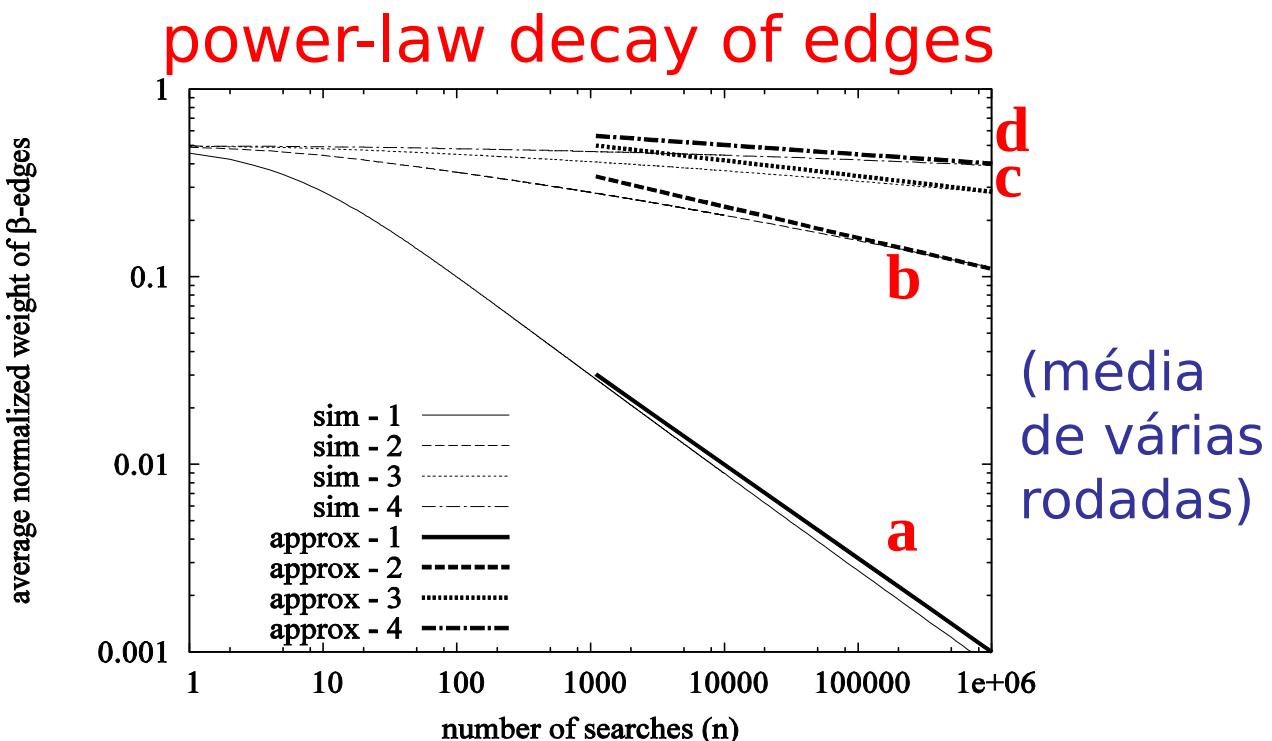
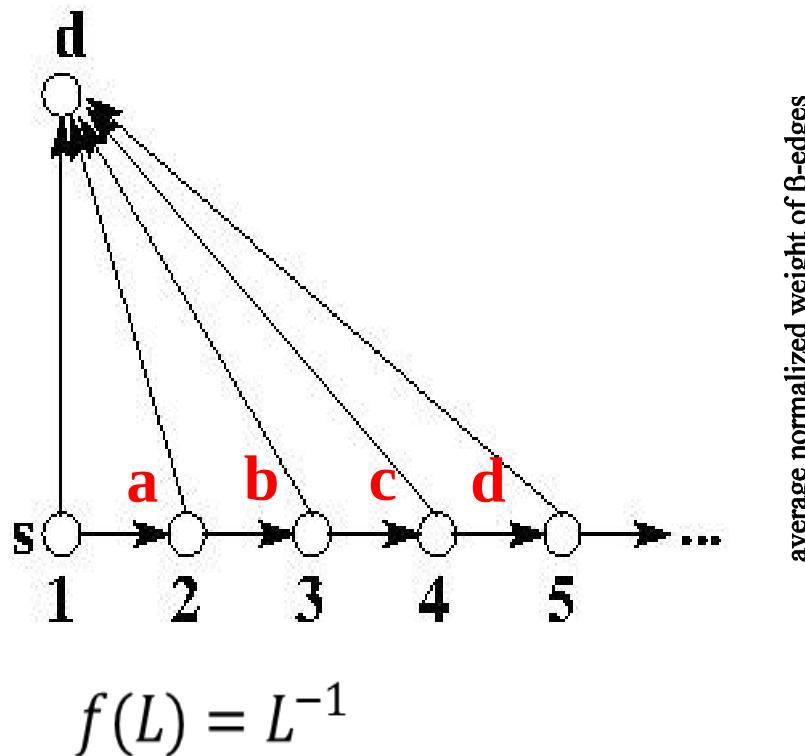
Resultado Principal (2/2)

- Caracterização do transiente do comportamento médio do sistema
 - **método recursivo** prevê a evolução passo-a-passo do peso médio de cada aresta
 - **método analítico** prevê o expoente do decaimento em lei de potência dos pesos normalizados

$$E \left[\frac{w_{i,j}[n]}{\sum_k w_{i,k}[n]} \right] \sim n^{-\gamma} \quad \text{calculamos } \gamma \text{ para todas as arestas evanescentes (i,j)}$$

Decaimento Lento

- Decaimento depende do local da aresta
- Arestras longe de caminhos mínimos decaem muito mais lentamente



Conclusão

- ❑ Urnas de Pólya: modelo simples e antigo para capturar dinâmicas com reforço
- ❑ VC pode levar a competições muito longas
 - azar inicial pode ofuscar habilidade
 - *luta do mais hábil*
- ❑ Caminhos mínimos surgem através de passeios aleatórios com reforço
 - robustez à rede, pesos e função de reforço

Reforço para Sempre!!

- ❑ muitos problemas usam reforço



Obrigado!

Perguntas ou comentários?

- 1) B Jiang, D Figueiredo, B Ribeiro, D Towsley, *On the Duration and Intensity of Competitions in Nonlinear Polya Urn Processes with Fitness*. SIGMETRICS Perform. Eval. Rev. 44(1) 2016 (best paper award)
- 2) B Jiang, L Sun, D Figueiredo, B Ribeiro, D Towsley, *On the duration and intensity of cumulative advantage competitions*. Journal of Statistical Mechanics: Theory and Experiment, 2015(11) 2015
- 3) D Figueiredo, M Garetto, *On the Emergence of Shortest Paths by Reinforced Random Walks*, IEEE Trans. on Network Science and Engineering, 2017.