

# Urnas de Pólya, a Luta do mais Hábil, e o Surgimento de Caminhos Mínimos por Passeios Aleatórios

Daniel R. Figueiredo  
LAND – PESCCOPPE/UFRJ

Ciclo de Seminários PESCC

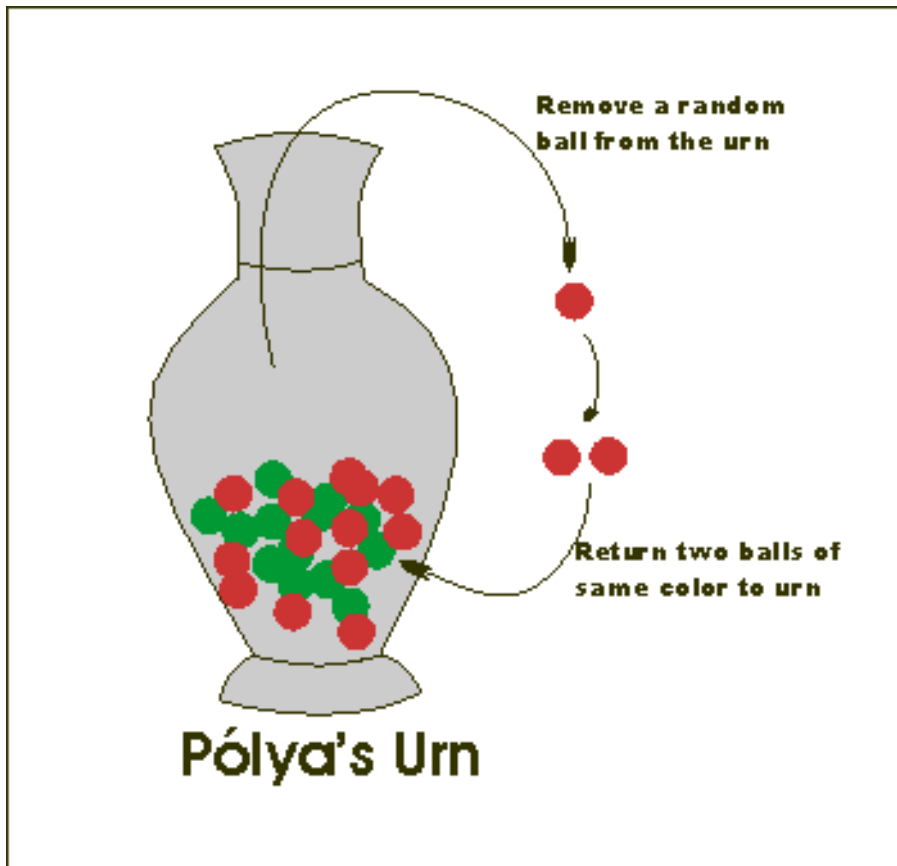
5 de abril de 2017

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

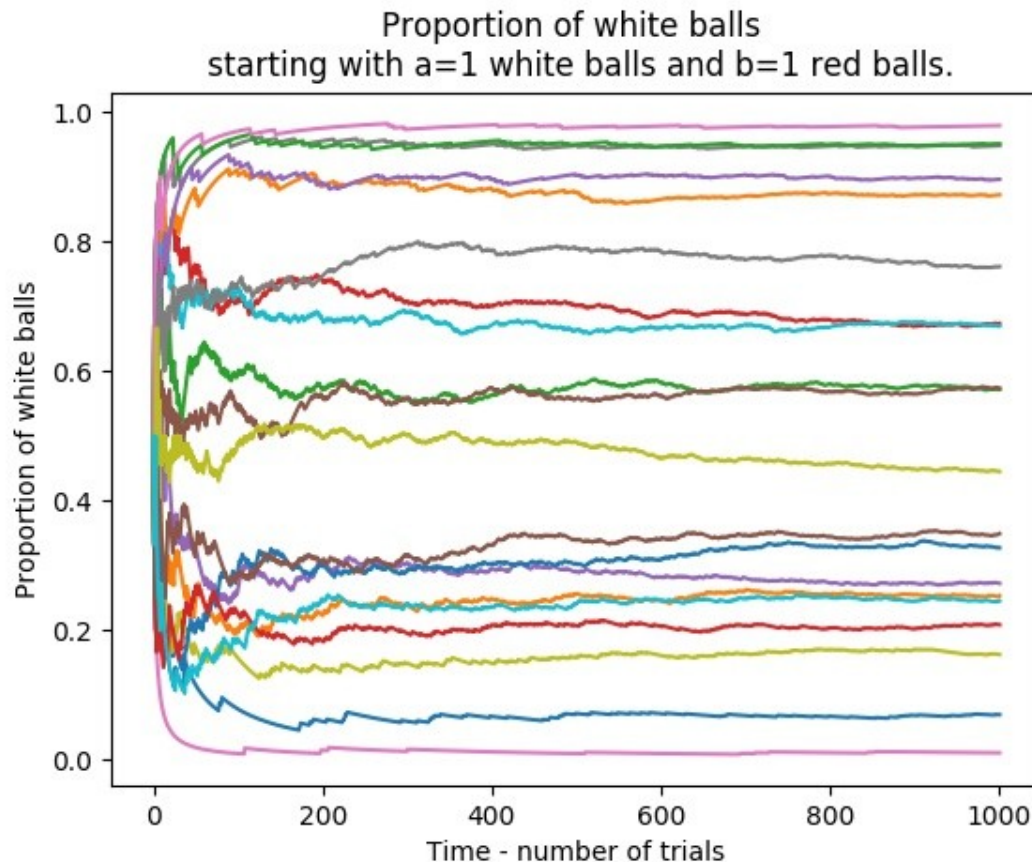
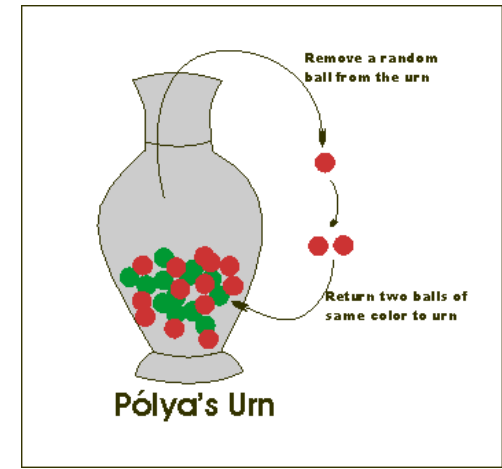


- ❑ Duas cores, 1 bola de cada cor
- ❑ Adiciona 1 nova bola da mesma cor
- ❑  $B_n, P_n$  : número de bolas brancas e pretas depois de  $n$  rodadas

# Urna de Pólya



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



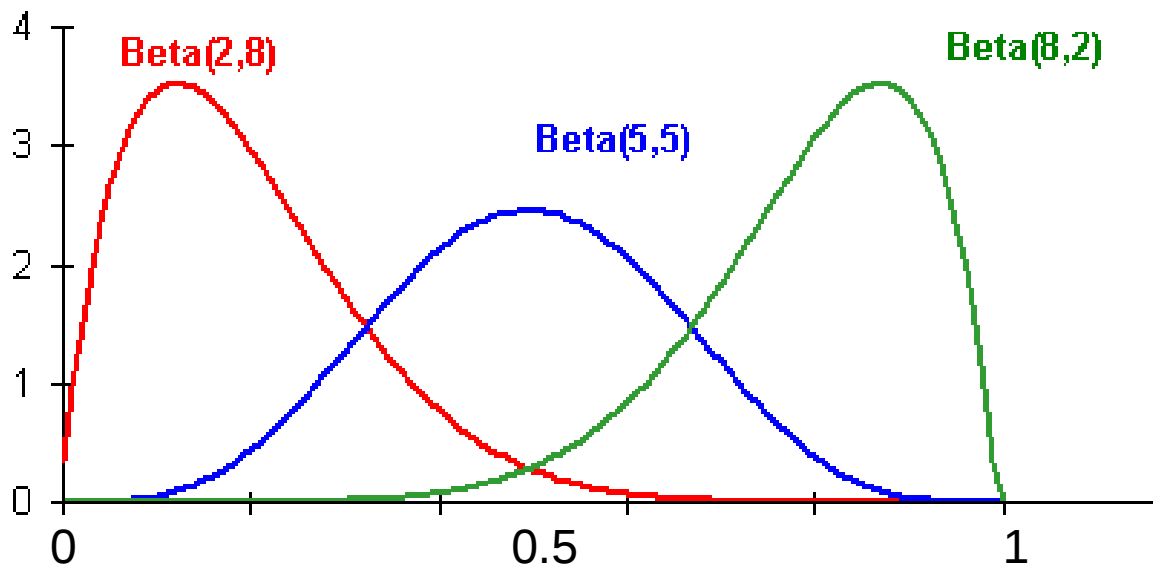
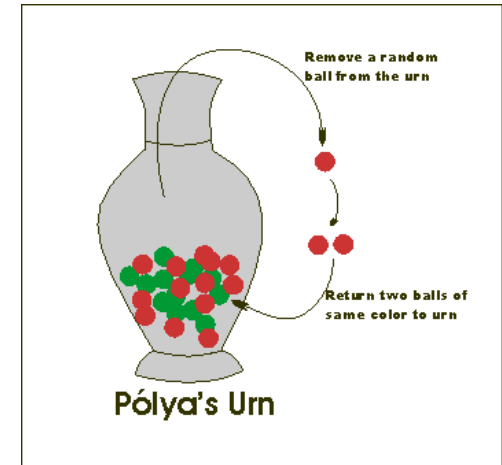
**lar intuição!**

- ❑ Fração sempre converge
- ❑ Valor depende da rodada

# Resultado da Urna de Pólya

□ Fração de bolas brancas

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



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



# George Pólya

- ❑ Influyente 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

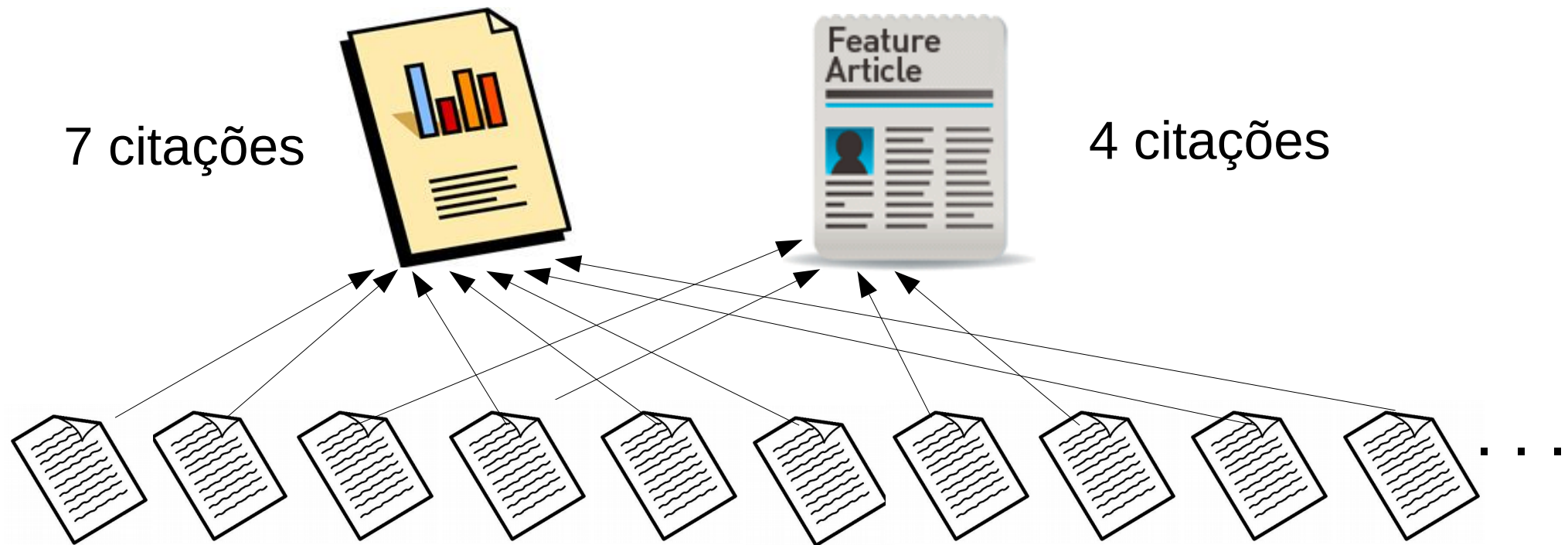
## ❑ Dinâmica fundamental na natureza e sociedade

- 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



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



6 pessoas



- ☐ **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

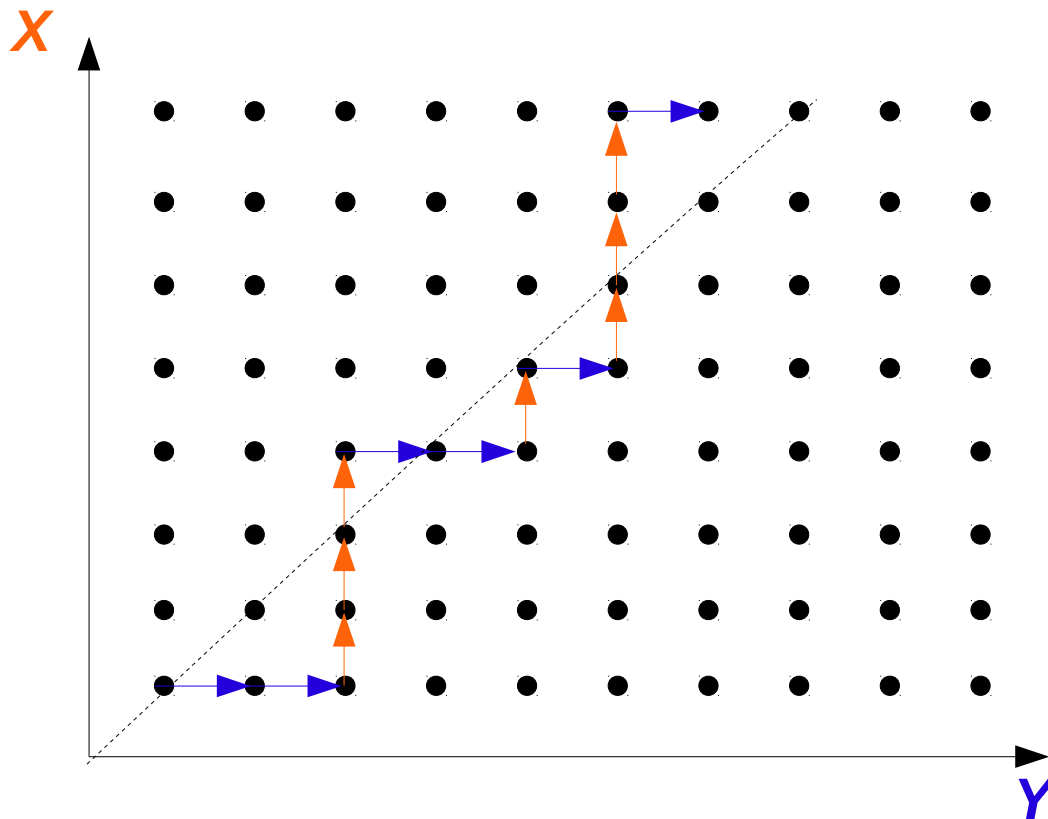
- ❑ Competição entre dois agentes (X e Y)
- ❑ Tempo discreto, um recurso por vez
  - $X_t, Y_t$ : recursos acumulados por X e Y até  $t$
- ❑ Habilidade
  - $r \geq 1$ : razão da habilidade entre X e Y
- ❑ Aleatoriedade: atribuição do recurso proporcional à habilidade
  - X ganha com prob.  $p_x = r /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

○  $M_t = X_t / (X_t + Y_t)$

❑ **Duração**: tempo do último empate (antes de  $t$ )

○  $D_t = \max_{t' < t} X_{t'} = Y_{t'}$

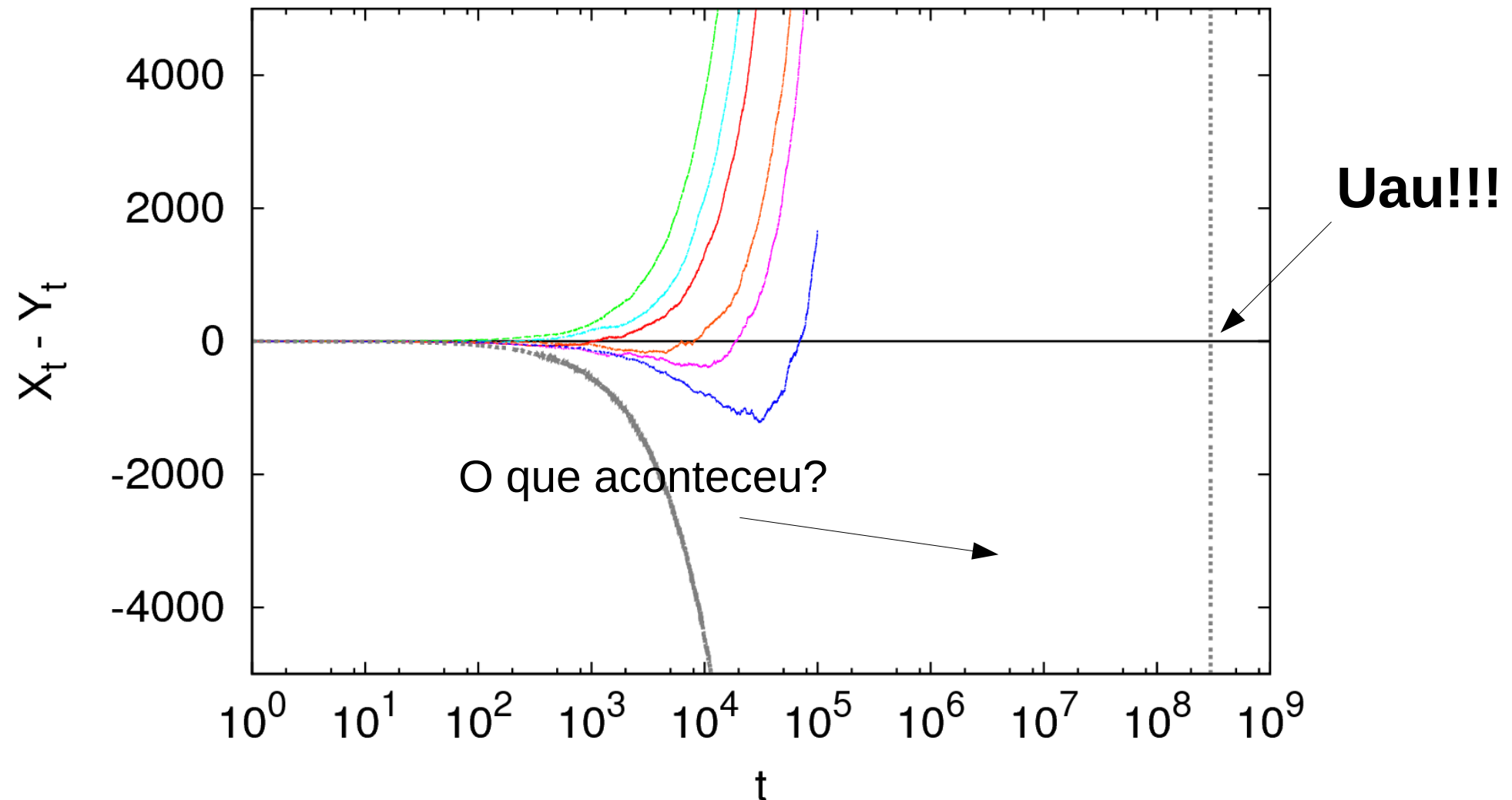
❑ **Intensidade**: número de empates (antes de  $t$ )

○  $N_t = |\{ 1(X_{t'} = Y_{t'}) : t' < t \}|$

**$M_t, D_t, N_t$  são variáveis aleatórias**

# Simulação do Modelo

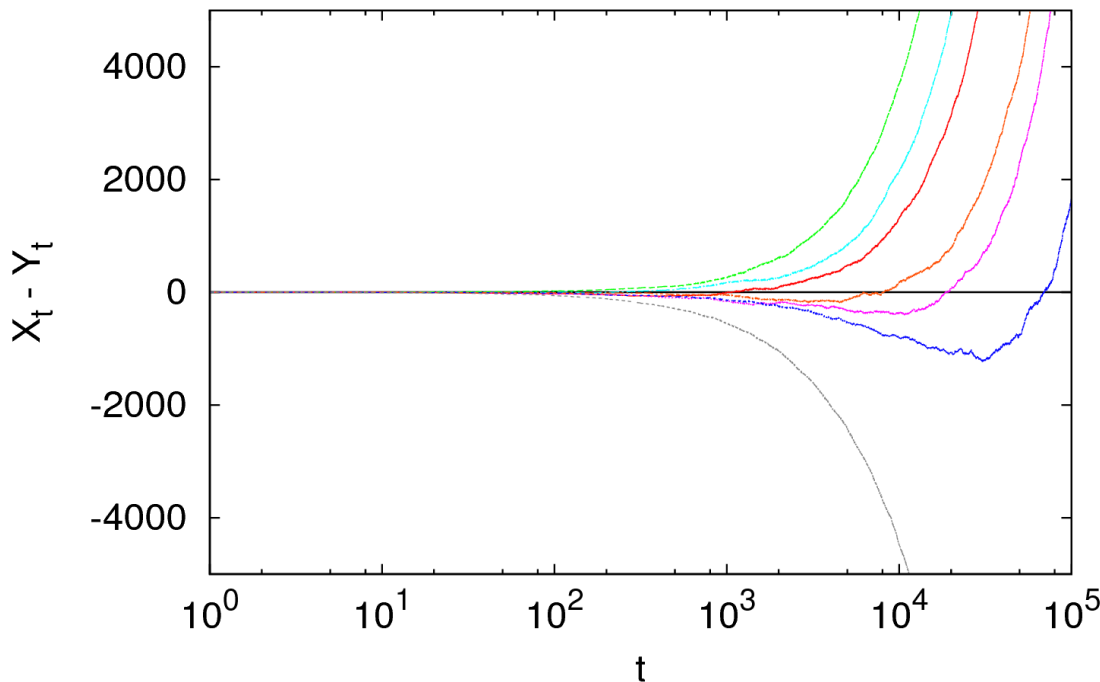
Sample Path Evolution:  $X_0=1$ ,  $Y_0=1$ ,  $r=1.1$





# 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  $\beta$  (atração)?

# Resultados Teóricos ( $\beta=1$ )

## □ Duração

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

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

- Maior  $r \rightarrow$  decaimento mais rápido
- $X_0$  tem papel fundamental, mas não  $Y_0$

## □ Intensidade

- $r > 1$ ,  $N$  tem cauda exponencial

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

- intensidade nunca é alta, decresce com  $r$

# Mais Rigor, por favor!

**Theorem 2.** *The tail distribution of the duration of a  $CA_{\neq}$  competition has the following asymptotic bounds,*

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

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  $CA_{\neq}$  competition has the following upper bound,*

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

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

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

# Co-evolução de Redes



# Estudo de Caso



**=** Grafo arbitrário  
direcionado com pesos  
nas arestas

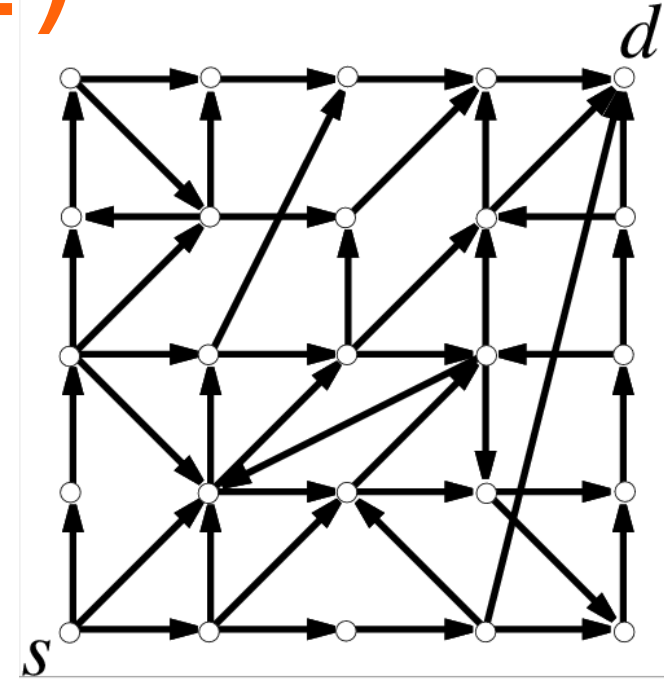
**=** Passeios aleatórios com  
reforço nas arestas

**=** 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  $L_n$ )



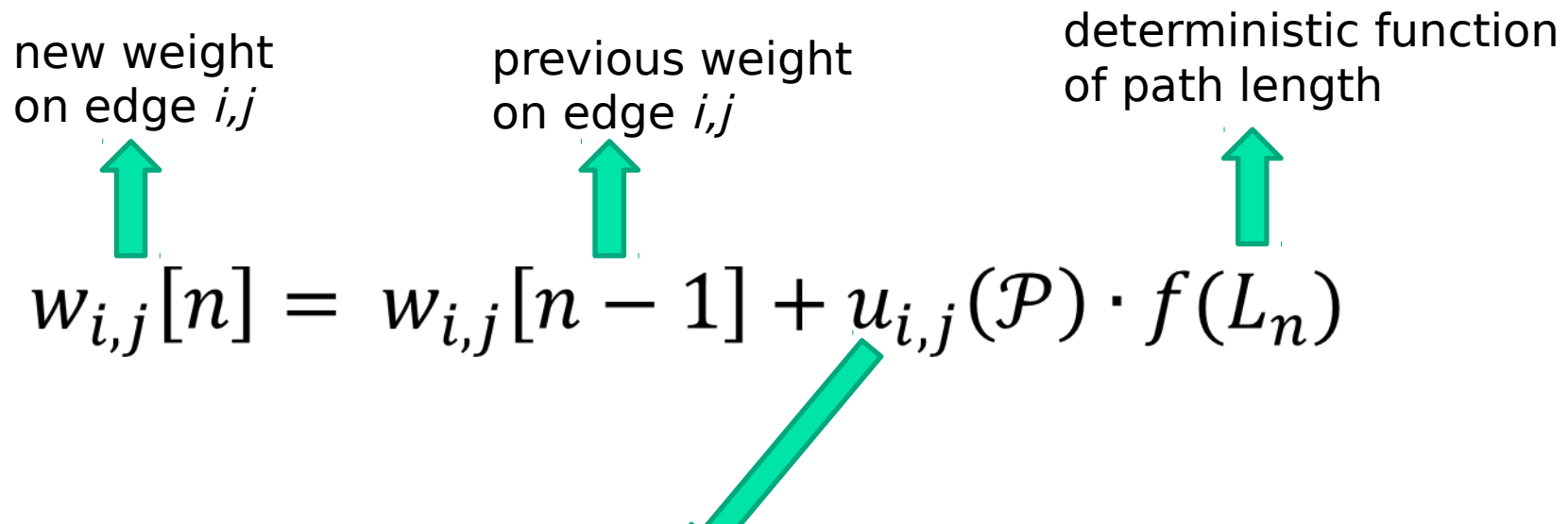
# Modelo (2/2)

## ❑ Regra para atualização dos pesos

new weight  
on edge  $i,j$

previous weight  
on edge  $i,j$

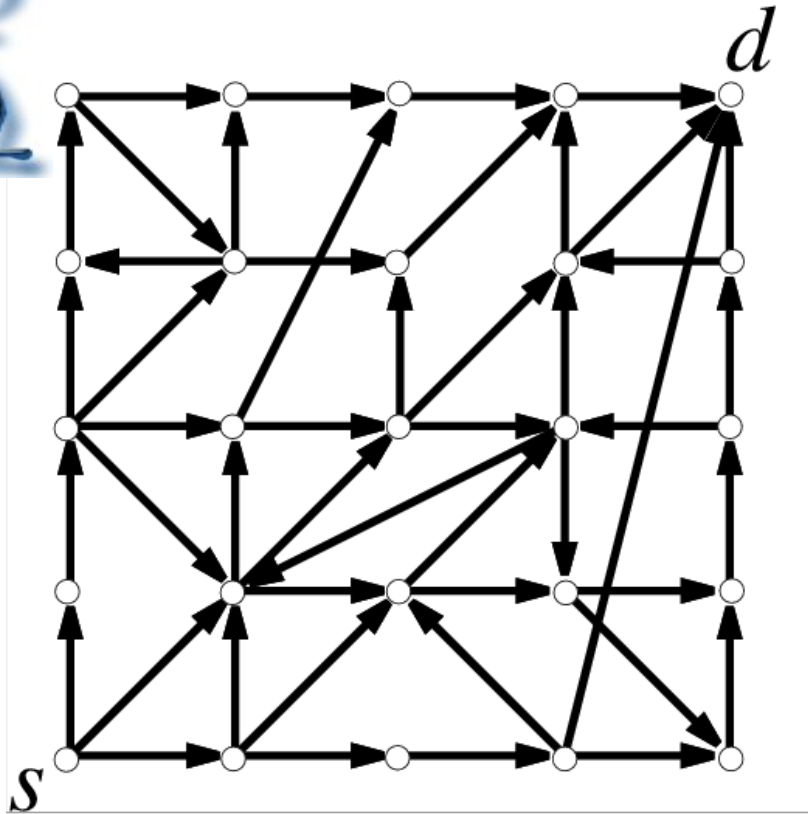
deterministic function  
of path length

$$w_{i,j}[n] = w_{i,j}[n-1] + u_{i,j}(\mathcal{P}) \cdot f(L_n)$$
The diagram illustrates the weight update rule. It features the equation  $w_{i,j}[n] = w_{i,j}[n-1] + u_{i,j}(\mathcal{P}) \cdot f(L_n)$ . Three green arrows point from descriptive text labels to specific parts of the equation: one from 'new weight on edge  $i,j$ ' to  $w_{i,j}[n]$ , another from 'previous weight on edge  $i,j$ ' to  $w_{i,j}[n-1]$ , and a third from 'deterministic function of path length' to  $f(L_n)$ . A fourth green arrow points from the term  $u_{i,j}(\mathcal{P})$  down towards the model names at the bottom of the slide.

"single-reward model"

"multiple-reward model"

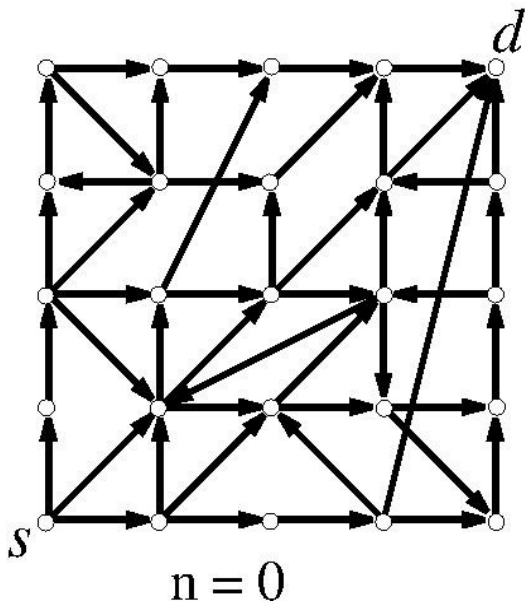
# O que vai acontecer?



- ❑ Comportamento deve depender de  $f(Ln)$
- ❑  $f(L) = \text{cte} \rightarrow$  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
  - independe da rede, pesos iniciais

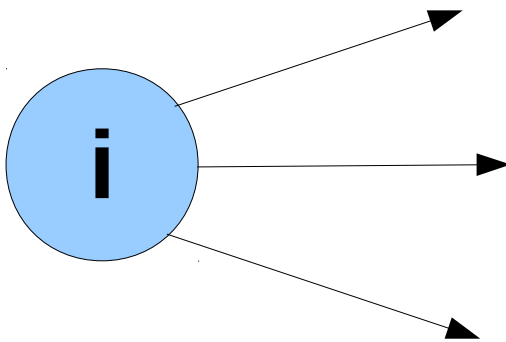
**Theorem 1.** (random walk asymptotics) *Let  $L_{\min}$  be the length of the shortest path in graph  $G$  connecting source node  $s$  to destination node  $d$ . Consider an arbitrary path  $\mathcal{P}$  from  $s$  to  $d$ , of length  $L_{\mathcal{P}}$ . Provided that  $f(\cdot)$  is a strictly 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

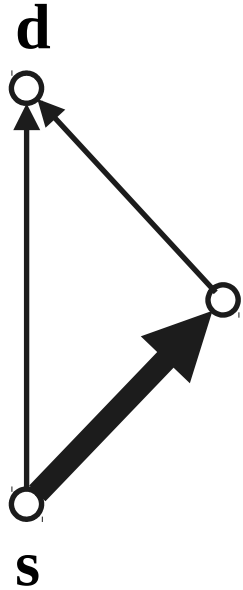
- ❑ Cada nó modelado como uma urna de Pólya
  - arestas de saída: cores das bolas na urna
  - peso das arestas: número de bolas



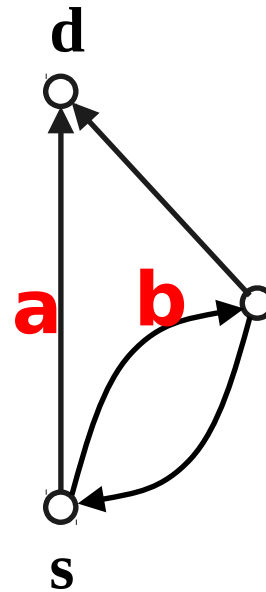
- ❑ Passeio aleatório  
escolhe aresta  
proporcional ao peso
- ❑ Adiciona peso na aresta  
escolhida (ao final)

# Casos Quebra-Cuca

❑ Resultado é razoável, mas não muito trivial



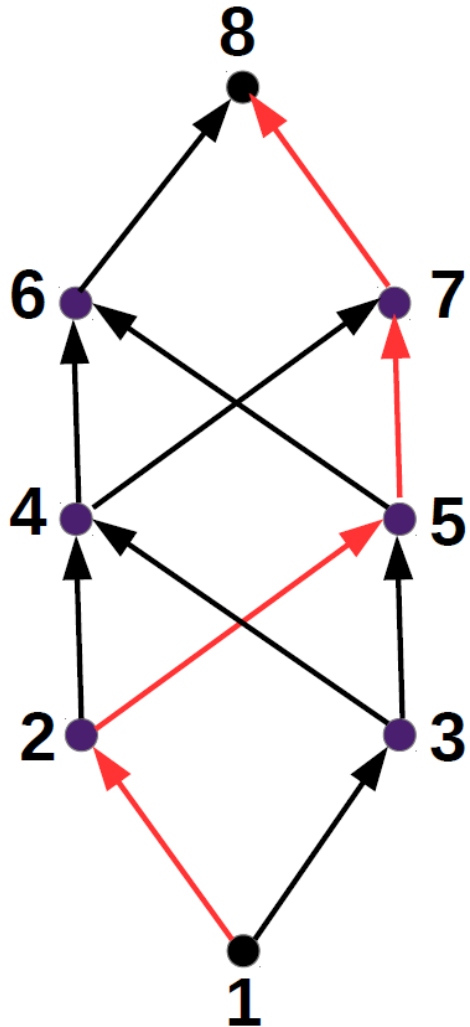
Peso inicial  
muito  
desbalanceado



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





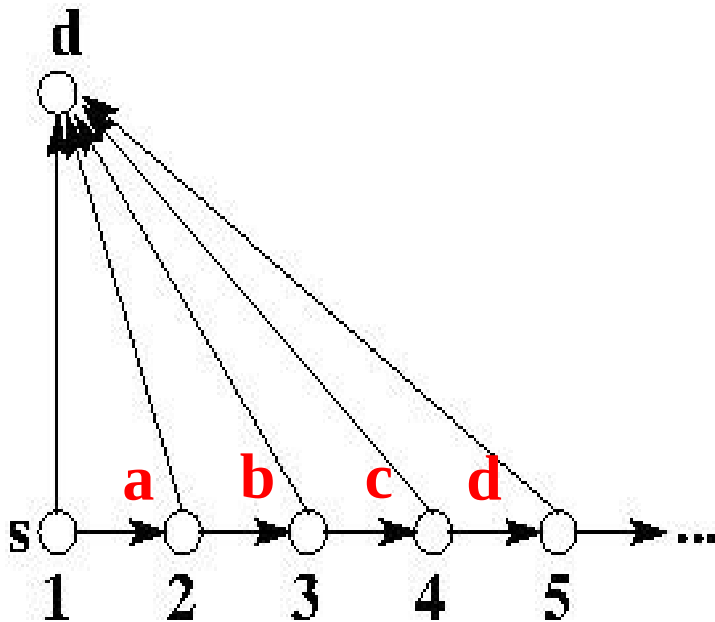
# Resultado Principal (2/2)

- ❑ 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

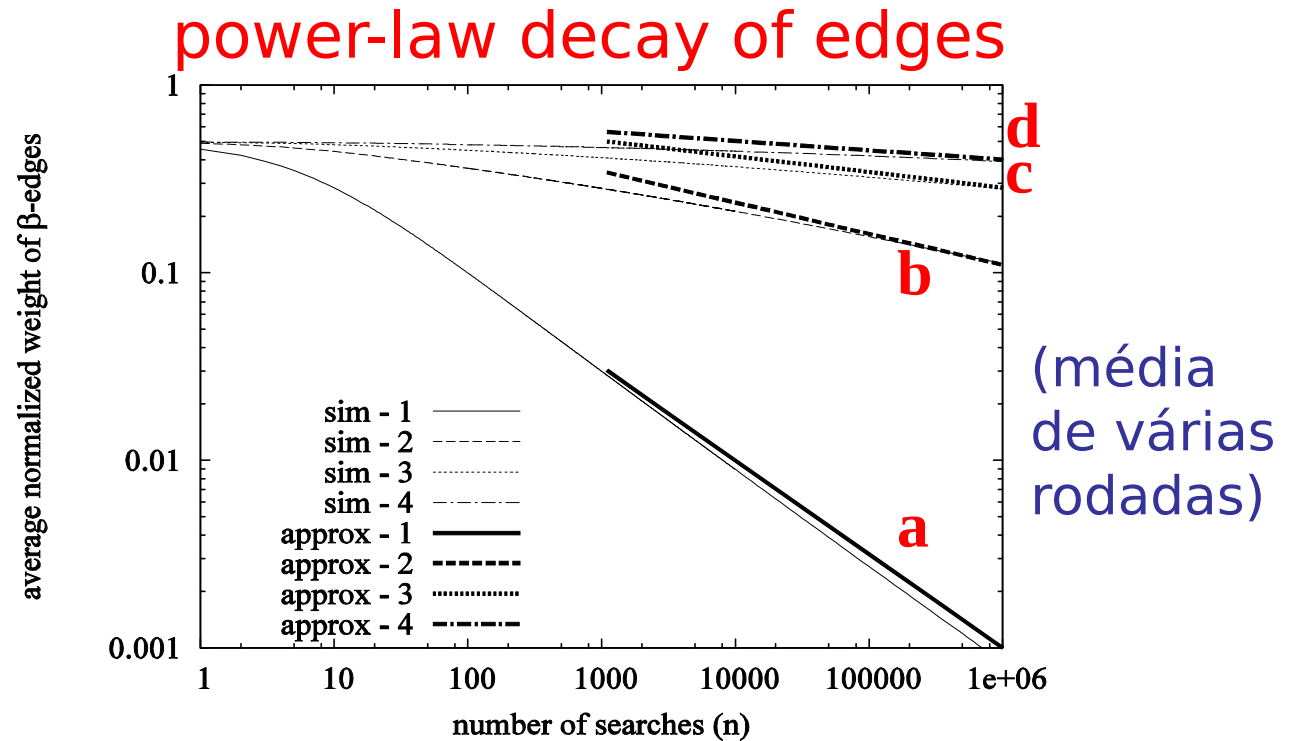
$$E \left[ \frac{w_{i,j}[n]}{\sum_k w_{i,k}[n]} \right] \sim n^{-\gamma} \quad \text{calculamos } \gamma \text{ para todas as arestas evanescentes } (i,j)$$

# Decaimento Lento

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



$$f(L) = L^{-1}$$



# 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.