Estatística de Redes Sociais

Antonio Galves

Módulo 1

3a. aula

Unanimidade, robôs, grafos aleatórios.

1. Escolha arbitrariamente a lista inicial de opiniões

$$X_0 = (X_0(a), a \in \mathcal{A})$$

1. Escolha arbitrariamente a lista inicial de opiniões

$$X_0 = (X_0(a), a \in \mathcal{A})$$

2. Para n = 1, ..., T, onde $T \ge 1$ é um número inteiro arbitrário:

1. Escolha arbitrariamente a lista inicial de opiniões

$$X_0 = (X_0(a), a \in \mathcal{A})$$

- 2. Para n = 1, ..., T, onde $T \ge 1$ é um número inteiro arbitrário:
 - 2.1 Sorteie A_n independentemente dos sorteios passados, com $\mathbb{P}\{A_n=b\}=1/|\mathcal{A}|$, para todo $b\in\mathcal{A}$, onde $|\mathcal{A}|$ é o número de elementos de \mathcal{A}

Escolha arbitrariamente a lista inicial de opiniões

$$X_0 = (X_0(a), a \in \mathcal{A})$$

- 2. Para n = 1, ..., T, onde $T \ge 1$ é um número inteiro arbitrário:
 - 2.1 Sorteie A_n independentemente dos sorteios passados, com $\mathbb{P}\{A_n=b\}=1/|\mathcal{A}|$, para todo $b\in\mathcal{A}$, onde $|\mathcal{A}|$ é o número de elementos de \mathcal{A}
 - 2.2 Tendo gerado $X_{n-1}=(X_{n-1}(a):a\in\mathcal{A})$ e sorteado $A_n=b$, sorteie $I_n\in\mathcal{V}_{\cdot\rightarrow b}$, com probabilidade uniforme e defina

$$O_n = X_{n-1}(I_n)$$



- 1. Escolha arbitrariamente a lista inicial de opiniões
 - $X_0 = (X_0(a), a \in \mathcal{A})$
- 2. Para n = 1, ..., T, onde $T \ge 1$ é um número inteiro arbitrário:
 - 2.1 Sorteie A_n independentemente dos sorteios passados, com $\mathbb{P}\{A_n=b\}=1/|\mathcal{A}|$, para todo $b\in\mathcal{A}$, onde $|\mathcal{A}|$ é o número de elementos de \mathcal{A}
 - 2.2 Tendo gerado $X_{n-1}=(X_{n-1}(a):a\in\mathcal{A})$ e sorteado $A_n=b$, sorteie $I_n\in\mathcal{V}_{\cdot\rightarrow b}$, com probabilidade uniforme e defina

$$O_n = X_{n-1}(I_n)$$

2.3 Para todo $a \in \mathcal{A}$, defina $X_n(a) = O_n$, se $a = A_n$ e $X_n(a) = X_{n-1}(a)$, se $a \neq A_n$.



► Tendo já sorteado todas as opiniões até o instante n-1, definimos X_n da seguinte maneira:

- ► Tendo já sorteado todas as opiniões até o instante n-1, definimos X_n da seguinte maneira:
- Primeiro sorteamos o ator A_n que vai emitir uma opinião no instante n. Esse sorteio é feito uniformemente em A;

- ► Tendo já sorteado todas as opiniões até o instante n-1, definimos X_n da seguinte maneira:
- Primeiro sorteamos o ator A_n que vai emitir uma opinião no instante n. Esse sorteio é feito uniformemente em A;
- Para decidir que opinião emitir, o ator A_n sorteia uniformemente um de seus influenciadores, isto é, um ator em $\mathcal{V}_{\cdot \to A_n}$, e simplesmente reproduz a última opinião que este influenciador sorteado emitiu até o instante n-1.

- ► Tendo já sorteado todas as opiniões até o instante n-1, definimos X_n da seguinte maneira:
- Primeiro sorteamos o ator A_n que vai emitir uma opinião no instante n. Esse sorteio é feito uniformemente em A;
- Para decidir que opinião emitir, o ator A_n sorteia uniformemente um de seus influenciadores, isto é, um ator em $\mathcal{V}_{\cdot \to A_n}$, e simplesmente reproduz a última opinião que este influenciador sorteado emitiu até o instante n-1.
- As últimas opiniões emitidas por todos os atores diferentes de A_n se mantêm.



Exemplo 1: Seja $A = \{1, ..., N\}$ o conjunto de atores da rede;

- **Exemplo 1:** Seja $A = \{1, ..., N\}$ o conjunto de atores da rede;
- ▶ Para cada ator $a \in \mathcal{A}$, $\mathcal{V}_{\cdot \to a} = \{a-1, a+1\}$, com a convenção N+1=1.

- **Exemplo 1:** Seja $A = \{1, ..., N\}$ o conjunto de atores da rede;
- ▶ Para cada ator $a \in \mathcal{A}$, $\mathcal{V}_{\cdot \to a} = \{a-1, a+1\}$, com a convenção N+1=1.
- **Exemplo 2:** Seja $A = \{(a_1, a_2) : a_1 = 1, \dots, N, a_2 = 1, \dots, N\},$ o conjunto de atores da rede;

- **Exemplo 1:** Seja $A = \{1, ..., N\}$ o conjunto de atores da rede;
- ▶ Para cada ator $a \in \mathcal{A}$, $\mathcal{V}_{\cdot \to a} = \{a-1, a+1\}$, com a convenção N+1=1.
- **Exemplo 2:** Seja $\mathcal{A} = \{(a_1, a_2) : a_1 = 1, \dots, N, a_2 = 1, \dots, N\},$ o conjunto de atores da rede;
- ▶ Para cada ator $(a_1, a_2) \in \mathcal{A}$,

$$\mathcal{V}_{\cdot \to (a_1, a_2)} = \{(a_1 + 1, a_2), (a_1 - 1, a_2), (a_1, a_2 + 1), (a_1, a_2 - 1)\},\$$

também com a convenção N+1=1.



Nos dois exemplos considerados, observamos que a lista de opiniões sempre convergia para a unanimidade.

- Nos dois exemplos considerados, observamos que a lista de opiniões sempre convergia para a unanimidade.
- ▶ Mais precisamente, se no instante inicial cada ator escolhia a opinião +1 ou -1, com probabilidade α , e $1-\alpha$, respectivamente, independentemente dos demais atores, onde $\alpha \in [0,1]$,

- Nos dois exemplos considerados, observamos que a lista de opiniões sempre convergia para a unanimidade.
- Mais precisamente, se no instante inicial cada ator escolhia a opinião +1 ou -1, com probabilidade α , e $1-\alpha$, respectivamente, independentemente dos demais atores, onde $\alpha \in [0,1]$,
- ▶ a partir de um certo instante n, as opiniões $(X_n(a): a \in A)$ serão TODAS iguais a +1 ou -1, com probabilidade α e $1-\alpha$, respectivamente.

A ação de um robô

A ação de um robô

▶ Um robô destrói a última propriedade: "As opiniões $(X_n(a):a\in A)$ serão TODAS iguais a+1 ou -1, com probabilidade α e $1-\alpha$, respectivamente, onde α é a proporção incial de atores com opinião +1."

A ação de um robô

- ▶ Um robô destrói a última propriedade: "As opiniões $(X_n(a): a \in A)$ serão TODAS iguais a+1 ou -1, com probabilidade α e $1-\alpha$, respectivamente, onde α é a proporção incial de atores com opinião +1."
- O robô empurra inexoravelmente toda a população para a sua opinião fixa.

Esse fato pode ser rigorosamente demonstrado, voltando atrás no tempo, em busca da origem da última opinião até o instante n de cada um dos atores.

- Esse fato pode ser rigorosamente demonstrado, voltando atrás no tempo, em busca da origem da última opinião até o instante n de cada um dos atores.
- Ao fazer isso, constatamos que para n grande, as opiniões de TODOS os atores tem a mesma origem.

- Esse fato pode ser rigorosamente demonstrado, voltando atrás no tempo, em busca da origem da última opinião até o instante n de cada um dos atores.
- Ao fazer isso, constatamos que para n grande, as opiniões de TODOS os atores tem a mesma origem.
- lsso explica tanto a unanimidade, quanto a probabilidade α e $1-\alpha$, respectivamente, dessa opinião unânime ser +1 ou -1.

- Esse fato pode ser rigorosamente demonstrado, voltando atrás no tempo, em busca da origem da última opinião até o instante n de cada um dos atores.
- Ao fazer isso, constatamos que para n grande, as opiniões de TODOS os atores tem a mesma origem.
- lsso explica tanto a unanimidade, quanto a probabilidade α e $1-\alpha$, respectivamente, dessa opinião unânime ser +1 ou -1.
- No entanto, essa unanimidade depende de uma condição satisfeita nos dois exemplos:

- Esse fato pode ser rigorosamente demonstrado, voltando atrás no tempo, em busca da origem da última opinião até o instante n de cada um dos atores.
- Ao fazer isso, constatamos que para n grande, as opiniões de TODOS os atores tem a mesma origem.
- lsso explica tanto a unanimidade, quanto a probabilidade α e $1-\alpha$, respectivamente, dessa opinião unânime ser +1 ou -1.
- No entanto, essa unanimidade depende de uma condição satisfeita nos dois exemplos:
- o grafo descrevendo as relações de influência entre atores é conectado!



lacksquare Um grafo é um par ordenado G=(V,E),

- ▶ Um grafo é um par ordenado G = (V, E),
- ▶ tendo como primeiro elemento um conjunto finito de vértices

- ▶ Um grafo é um par ordenado G = (V, E),
- tendo como primeiro elemento um conjunto finito de vértices
- e tendo como segundo elemento um conjunto de arestas ligando pares (não orientados) de vértices.

Grafos dirigidos

Grafos dirigidos

▶ Um **grafo** G = (V, E) é dirigido, se cada aresta tem uma direção.

Grafos dirigidos

- ▶ Um grafo G = (V, E) é dirigido, se cada aresta tem uma direção.
- Ou seja, um grafo dirigido é um par formado por um conjunto de vértices e por um conjunto de flechas.

O conjunto de vértices é o conjunto de atores;

- O conjunto de vértices é o conjunto de atores;
- e o conjunto de flechas indo de um ator a outro é deduzido do conjunto de influenciadores:

- O conjunto de vértices é o conjunto de atores;
- e o conjunto de flechas indo de um ator a outro é deduzido do conjunto de influenciadores:
- dado um par de atores a, b, existe uma flecha indo de a para b, se a pertencer ao conjunto de influenciadores de b.

- O conjunto de vértices é o conjunto de atores;
- e o conjunto de flechas indo de um ator a outro é deduzido do conjunto de influenciadores:
- dado um par de atores a, b, existe uma flecha indo de a para b, se a pertencer ao conjunto de influenciadores de b.
- ▶ Ou seja, (a,b) é uma flecha do grafo dirigido, se $a \in \mathcal{V}_{\cdot \to b}$.

QUIZ

QUIZ

Dê exemplos de situações sociais, ou de estruturas culturais ou científicas que podem ser descritas naturalmente por grafos não dirigidos.

QUIZ

- Dê exemplos de situações sociais, ou de estruturas culturais ou científicas que podem ser descritas naturalmente por grafos não dirigidos.
- Dê exemplos de situações sociais ou estruturas culturais ou científicas que podem ser descritas naturalmente por grafos dirigidos, mas não por grafos não dirigidos.

Uma rede social que não atinge sempre a unanimidade

Uma rede social que não atinge sempre a unanimidade

▶ Modelo do votante, com conjunto de atores $A = \{1, 2, 3, 4\}$ e com conjuntos de influenciadores

$$\mathcal{V}_{\cdot \to 1} = \{2\}, \mathcal{V}_{\cdot \to 2} = \{1\}, \mathcal{V}_{\cdot \to 3} = \{4\}, \mathcal{V}_{\cdot \to 4} = \{3\}.$$

Uma rede social que não atinge sempre a unanimidade

Modelo do votante, com conjunto de atores $A = \{1, 2, 3, 4\}$ e com conjuntos de influenciadores

$$\mathcal{V}_{\cdot \to 1} = \{2\}, \mathcal{V}_{\cdot \to 2} = \{1\}, \mathcal{V}_{\cdot \to 3} = \{4\}, \mathcal{V}_{\cdot \to 4} = \{3\}.$$

Vamos supor que a lista inicial de opinões seja

$$X_0(1) = +1, X_0(2) = -1, X_0(3) = +1, X_0(4) = -1.$$

Calcule

$$\lim_{n \to +\infty} \mathbb{P}\{X_n(1) = X_n(2)\}, \lim_{n \to +\infty} \mathbb{P}\{X_n(3) = X_n(4)\},$$
$$\lim_{n \to +\infty} \mathbb{P}\{X_n(1) = X_n(3)\}.$$



A resposta é óbvia: há dois conjuntos desconectados em *A*.

- ▶ A resposta é óbvia: há dois conjuntos desconectados em *A*.
- Os atores no subconjunto {1,2} só interagem entre si e não interagem com os atores do subconjunto {3,4}.

- ▶ A resposta é óbvia: há dois conjuntos desconectados em *A*.
- Os atores no subconjunto {1,2} só interagem entre si e não interagem com os atores do subconjunto {3,4}.
- Essa desconexão não ocorria nos exemplos 1 e 2.

- A resposta é óbvia: há dois conjuntos desconectados em *A*.
- Os atores no subconjunto {1,2} só interagem entre si e não interagem com os atores do subconjunto {3,4}.
- Essa desconexão não ocorria nos exemplos 1 e 2.
- lsso sugere a seguinte definição. Um grafo é conectado se dados dois vértices a e b quaisquer, existe um número inteiro $k \geq 1$, e uma sequência de vértices v_0, \ldots, v_k , tais que

- A resposta é óbvia: há dois conjuntos desconectados em *A*.
- ➤ Os atores no subconjunto {1,2} só interagem entre si e não interagem com os atores do subconjunto {3,4}.
- Essa desconexão não ocorria nos exemplos 1 e 2.
- Isso sugere a seguinte definição. Um grafo é conectado se dados dois vértices a e b quaisquer, existe um número inteiro $k \geq 1$, e uma sequência de vértices v_0, \ldots, v_k , tais que
 - 1. $v_0 = a e v_k = b$;

- A resposta é óbvia: há dois conjuntos desconectados em *A*.
- ➤ Os atores no subconjunto {1,2} só interagem entre si e não interagem com os atores do subconjunto {3,4}.
- Essa desconexão não ocorria nos exemplos 1 e 2.
- lsso sugere a seguinte definição. Um grafo é conectado se dados dois vértices a e b quaisquer, existe um número inteiro $k \geq 1$, e uma sequência de vértices v_0, \ldots, v_k , tais que
 - 1. $v_0 = a e v_k = b$;
 - 2. há arestas entre v_j e v_{j+1} , para todo $j=0,\ldots,k-1$.

No nosso modelo básico de rede social, isso se traduz da seguinte maneira.

- No nosso modelo básico de rede social, isso se traduz da seguinte maneira.
- ▶ Dados dois atores a e b, existe um número inteiro $k \ge 1$, e uma sequência de atores v_0, \ldots, v_k , tais que

- No nosso modelo básico de rede social, isso se traduz da seguinte maneira.
- ▶ Dados dois atores a e b, existe um número inteiro $k \ge 1$, e uma sequência de atores v_0, \ldots, v_k , tais que

1.
$$v_0 = a e v_k = b$$
;

- No nosso modelo básico de rede social, isso se traduz da seguinte maneira.
- ▶ Dados dois atores a e b, existe um número inteiro $k \ge 1$, e uma sequência de atores v_0, \ldots, v_k , tais que
 - 1. $v_0 = a e v_k = b$;
 - 2. $v_j \in \mathcal{V}_{\cdot \to v_{j+1}}$, para todo $j = 0, \dots, k-1$,

- No nosso modelo básico de rede social, isso se traduz da seguinte maneira.
- ▶ Dados dois atores a e b, existe um número inteiro $k \ge 1$, e uma sequência de atores v_0, \ldots, v_k , tais que
 - 1. $v_0 = a e v_k = b$;
 - 2. $v_j \in \mathcal{V}_{\cdot \to v_{j+1}}$, para todo $j = 0, \ldots, k-1$,
 - 3. Ou seja, cada v_j é um influenciador de v_{j+1} .

► A conclusão do que acabamos de ver é:

- A conclusão do que acabamos de ver é:
- quem quiser construir unanimidade em redes, deve ter cuidado para não trabalhar com relações que produzam grafos desconectados.

- A conclusão do que acabamos de ver é:
- quem quiser construir unanimidade em redes, deve ter cuidado para não trabalhar com relações que produzam grafos desconectados.
- No entanto, na vida real as redes de relacionamento são quase que inevitavelmente aleatórias.

- A conclusão do que acabamos de ver é:
- quem quiser construir unanimidade em redes, deve ter cuidado para não trabalhar com relações que produzam grafos desconectados.
- No entanto, na vida real as redes de relacionamento são quase que inevitavelmente aleatórias.
- Isso quer dizer que relações de amizade, ou de influência entre atores se constituem em parte por obra do acaso.

- A conclusão do que acabamos de ver é:
- quem quiser construir unanimidade em redes, deve ter cuidado para não trabalhar com relações que produzam grafos desconectados.
- No entanto, na vida real as redes de relacionamento são quase que inevitavelmente aleatórias.
- Isso quer dizer que relações de amizade, ou de influência entre atores se constituem em parte por obra do acaso.
- Isso nos conduz à seguinte pergunta:

- A conclusão do que acabamos de ver é:
- quem quiser construir unanimidade em redes, deve ter cuidado para não trabalhar com relações que produzam grafos desconectados.
- No entanto, na vida real as redes de relacionamento são quase que inevitavelmente aleatórias.
- Isso quer dizer que relações de amizade, ou de influência entre atores se constituem em parte por obra do acaso.
- Isso nos conduz à seguinte pergunta:
- Como garantir que a grande maioria dos atores de uma rede construida aleatoriamente esteja conectada?



Essa questão só pode ser discutida considerando um grafo aleatório específico.

- Essa questão só pode ser discutida considerando um grafo aleatório específico.
- Vamos considerar o primeiro deles: o grafo aleatório de Erdős-Rényi.

- Essa questão só pode ser discutida considerando um grafo aleatório específico.
- Vamos considerar o primeiro deles: o grafo aleatório de Erdős-Rényi.
- ▶ O conjunto de vértices é $V = \{1, ..., N\}$.

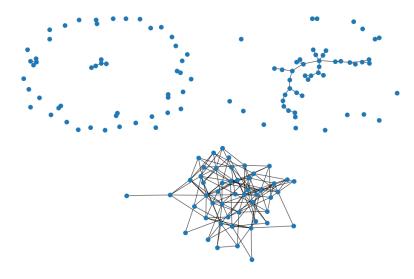
- Essa questão só pode ser discutida considerando um grafo aleatório específico.
- Vamos considerar o primeiro deles: o grafo aleatório de Erdős-Rényi.
- ▶ O conjunto de vértices é $V = \{1, ..., N\}$.
- ▶ Entre dois vértices a e b, $a \neq b$ quaisquer, colocamos uma aresta com probabilidade p_N . Essa decisão é tomada independentemente para cada par de vértices.

- Essa questão só pode ser discutida considerando um grafo aleatório específico.
- Vamos considerar o primeiro deles: o grafo aleatório de Erdős-Rényi.
- ▶ O conjunto de vértices é $V = \{1, ..., N\}$.
- ▶ Entre dois vértices a e b, $a \neq b$ quaisquer, colocamos uma aresta com probabilidade p_N . Essa decisão é tomada independentemente para cada par de vértices.
- Esse grafo tem uma propriedade maravilhosa. Existe um valor crítico p^* , tal que se $p_N > p^*$, então com grande probabilidade a grande maioria dos vértices estão conectados entre si.

- Essa questão só pode ser discutida considerando um grafo aleatório específico.
- Vamos considerar o primeiro deles: o grafo aleatório de Erdős-Rényi.
- ▶ O conjunto de vértices é $V = \{1, ..., N\}$.
- ▶ Entre dois vértices a e b, $a \neq b$ quaisquer, colocamos uma aresta com probabilidade p_N . Essa decisão é tomada independentemente para cada par de vértices.
- Esse grafo tem uma propriedade maravilhosa. Existe um valor crítico p^* , tal que se $p_N > p^*$, então com grande probabilidade a grande maioria dos vértices estão conectados entre si.
- Na próxima aula falaremos mais longamente dessa propriedade.

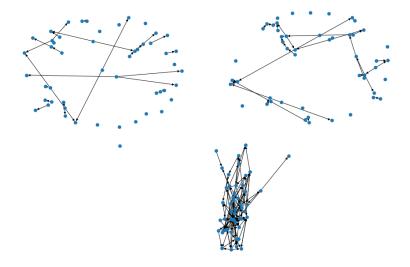


Grafos de Erdős-Rényi não-direcionados



Grafos com N=50 e $p_N=0,01,\,p_N=0,02$ e $p_N=0,1,\,$ respectivamente.

Grafos de Erdős-Rényi direcionados



Grafos com N=50 e $p_N=0,01$, $p_N=0,02$ e $p_N=0,04$, respectivamente.

Referência

O modelo que estamos considerando foi introduzido em 1959 por Paul Erdős e Alfréd Rényi.

P. Erdős, A. Rényi: On random graphs, I., Publ. Math (1959), vol. 6, p. 290–297.