Transmissão de Informação em Redes

Estudante: Pedro Dib, pedroaraujo@discente.ufg.br Orientador: Valdivino Vargas Júnior, vvjunior@ufg.br Universidade Federal de Goiás

Agosto, 2021

Resumo

Este texto descreve a modelagem matemática para a seguinte situação hipotética: o compartilhamento de notícias falsas entre indivíduos numa rede. Mais especificamente, esses indivíduos se encontram dispostos numa árvore binária, onde cada um deles têm probabilidades associadas de transmitir a notícia para 0, 1 ou 2 pessoas à sua direita. Foi feita a apresentação do ferramental teórico necessário para construir esse modelo, os resultados esperados de acordo com a teoria, a simulação do modelo na linguagem de programação Python e, por fim, a comparação entre os dados estimados e os valores reais.

Palavras-chave: Probabilidade; Transmissão de Informação; Notícias Falsas; Função Geradora de Probabilidade; Processos de Ramificação; Simulação Computacional; Python.

1 Introdução

A Transmissão de Informação é uma vertente dos chamados Sistemas de Partículas Interagentes, uma área da Probabilidade em grande expansão atualmente. Desde 2020, sua importância ficou ainda mais evidente com o início da pandemia de um novo tipo de coronavírus.

Em meio a essa situação, a internet transborda de informações sobre os mais diferentes tipos de assuntos relacionados à COVID-19, e muitas dessas informações são notícias falsas.

Dito isso, é do nosso interesse saber, por exemplo, a velocidade de disseminação dessas informações falsas na rede e estimar o impacto que elas têm no contexto em que se inserem, a transição de fase, a proporção da população que recebe a informação, entre outras coisas.

Nosso objetivo neste trabalho foi compreender uma dinâmica simples de transmissão de informação numa árvore binária e realizar simulações computacionais para avaliar, em cenários hipotéticos, a disseminação de uma notícia falsa numa rede.

2 Metodologia

2.1 Referencial teórico

2.1.1 Processos de Ramificação

Primeiramente, vamos entender o que são processos de ramificação e vejamos algumas propriedades deles.

Definição 1. Entendemos por **processo de ramificação** o processo estocástico com as seguintes características:

- Tem-se um único indivíduo na geração n = 0;
- Todo indivíduo vive exatamente 1 geração, produz Y descendentes e então morre;
- O número de descendentes, Y, recebe valores 0,1,2,... e a probabilidade de produzir k descendentes é P(Y = k) = p_k;
- Todos os indivíduos se reproduzem independentemente.
 Indivíduos 1, 2, ..., m têm número de descendentes Y_{n,1}, Y_{n,2}, ..., Y_{n,m}, onde cada Y_{n,i} tem a mesma distribuição de Y;

Seja Z_n o número de indivíduos na n-ésima geração. O processo de ramificação é o conjunto $\{Z_0, Z_1, Z_2, ...\} = \{Z_n; n \in \mathbb{N}\}.$

Observação 1. Uma definição equivalente para um processo de ramificação é: O tamanho da n-ésima geração, Z_n , é uma soma aleatoriamente interrompida do número de descendentes $Y_{n,i}$, isto é,

$$Z_n = \sum_{i=1}^{Z_{n-1}} Y_{n,i}.$$
 (1)

Esse fato nos permite obter propriedades muito interessantes acerca dos processos de ramificação, como veremos a seguir.

Teorema 2.1 (As iterações de G). Seja $G(s) = E(s^Y) = \sum_{y=0}^{\infty} s^y P(Y=y)$ a função geradora de probabilidade da distribuição do número de descendentes, Y. Tome $Z_0 = 1$ e Z_n o tamanho da população na geração n. Considere $G_n(s)$ a função geradora de probabilidade de Z_n . Nessas condições,

$$G_n(s) = G(G(G(...G(s)...))), n \text{ vezes.}$$
(2)

 $G_n(s)$ é a n-ésima iteração de G.

Proposição 1. Sejam $\{Z_n; n \in \mathbb{N}\}$ um processo de ramificação e Y a distribuição do número de descendentes desse processo. Suponha $E(Y) = \mu$. Assim,

$$E(Z_n) = \mu^n. (3)$$

Uma das aplicações mais interessantes dos processos de ramificação é o cálculo da probabilidade de eventual extinção. Alguns exemplos: qual a probabilidade de que uma colônia de células cancerígenas se torne extinta antes que ela se alastre pelos tecidos adjacentes? Ou então, qual a probabilidade de uma doença infecciosa morrer antes de alcançar o nível epidêmico? Podemos obter vários resultados acerca da extinção de um processo de ramificação. Veremos alguns agora.

Definição 2. Dado $\{Z_i; i \in \mathbb{N}\}$ um processo de ramificação, dizemos que a população está **extinta na geração** n se $Z_n = 0$. Definimos o evento $E_n = \{Z_n = 0\}$. Dessa forma, $\gamma_n = P(E_n)$ é a probabilidade do processo estar extinto na geração n.

Definição 3 (Extinção final). A probabilidade do processo estar extinto na geração n, para qualquer valor de n, \acute{e} chamada **probabilidade** de extinção final, ou simplesmente probabilidade de extinção, denotada por γ .

O Lema a seguir utiliza uma propriedade cuja prova pode ser encontrada em [2].

Lema 1. Sejam γ e γ_n como definidos acima. Temos que

$$\gamma = P(\bigcup_{n=0}^{\infty} E_n) = P(\lim_{n \to \infty} E_n) = \lim_{n \to \infty} P(E_n) = \lim_{n \to \infty} \gamma_n.$$
 (4)

Teorema 2.2. Seja γ a probabilida de extinção final. Temos que o valor de γ é a menor solução não-negativa da equação G(s) = s, onde G(s) é a função geradora de probabilidade da distribuição do número de descendentes, Y.

Corolário 2.2.1. Sempre existe solução para G(s) = s em [0,1]. Além disso, $\gamma = \min\{1, \bar{s}\}$, onde \bar{s} é uma raiz de G(s) = s.

Teorema 2.3 (Condições para a extinção final). Sejam $\{Z_n; n \in \mathbb{N}\}$ um processo de ramificação e Y sua distribuição do número de descendentes. Suponha $\mu = E(Y)$ a média de Y e γ a probabilidade de extinção final. Nessas condições,

- (i) Se $\mu > 1$, então $\gamma < 1$. A extinção é possível, mas não está garantida;
- (ii) Se $\mu < 1$, então $\gamma = 1$. A extinção ocorre com probabilidade 1;
- (iii) Se $\mu=1$ e $P(Y=1)\neq 1$, então $\gamma=1$. A extinção também ocorre com probabilidade 1.

Para mais detalhes sobre processos de ramificação, as demonstrações dos teoremas e exemplos, verificar [1]. Precisaremos também de outras ferramentas para trabalhar em nosso modelo. Falaremos agora sobre:

2.1.2 Funções geradoras fracionais lineares

Definição 4. Uma função geradora de probabilidade é dita ser fracional linear quando tem a forma

$$G(b, c, s) = 1 - \frac{b}{1 - c} + \frac{bs}{1 - cs},$$

onde $s, b \in [0, 1], c \in [0, 1)$ e $b + c \le 1$.

Observação 2. Equivalentemente, podemos escrever a função geradora de probabilidade funcional linear da seguinte forma:

$$f(s,\mu,c) = 1 - \mu(1-c) + \frac{\mu(1-c)^2 s}{1-cs}.$$
 (5)

Proposição 2. Seja G(s) uma função geradora de probabilidade funcional linear e considere funções geradoras L e U tais que $L(s) \leq G(s) \leq U(s)$, com $s \in [0,1]$. Realizando a composição n vezes:

$$L_n(s) \le G_n(s) \le U_n(s).$$

Consequentemente,

$$\sum_{n=0}^{\infty} [1 - U_n(0)] \le \sum_{n=0}^{\infty} [1 - G_n(0)] \le \sum_{n=0}^{\infty} [1 - L_n(0)].$$

Isto é, se a função geradora G(s) admite limitantes superior e inferior U(s) e L(s), respectivamente, então, ao realizarmos a composição n vezes, a desigualdade é mantida.

Teorema 2.4. Seja G(s) uma função geradora tal que $G'(1) = \mu$ e $f(s, \mu, c)$ uma família de funções geradoras fracionais lineares do tipo 5. Suponha que

$$G'(1)G'(s)(1-s)^2 - (1-G(s))^2 < 0$$
, para todo $s \in [0,1)$.

Nessas condições,

- (i) $f(s, \mu, c_u)$ é a melhor função geradora fracional linear de limite superior para G(s), onde $c_u = \frac{G'(1) + G(0) 1}{G'(1)}$;
- (ii) $f(s,\mu,c_l)$ é a melhor função geradora fracional linear de limite inferior para G(s), onde $c_l = \frac{G''(1)}{2G'(1)+G''(1)}$, com $G''(1) < \infty$.

Observação 3. Matematicamente, escrevemos

$$f(s, m, c_l) \leq G(s) \leq f(s, m, c_u),$$

onde
$$G'(1) = \mu = f'(1, \mu, c_l) = f'(1, \mu, c_u).$$

Corolário 2.4.1. A Proposição 2 é válida quando temos que

$$G'(1)G''(s) - G'(s)G''(1) \ge 0, \forall s \in [0,1].$$

Corolário 2.4.2. Nas condições da Proposição 2,

$$f_n(s, \mu, c_l) \le G_n(s) \le f_n(s, \mu, c_u).$$

Mais informações acerca de funções geradoras fracionais lineares, bem como outros exemplos de utilização delas podem ser encontradas em [3].

2.2 O modelo

No presente trabalho, temos o seguinte processo de transmissão. Numa árvore binária, cada indivíduo, ao receber a notícia falsa, tenta repassá-la para seus vizinho à direita. Inicialmente, apenas 1 indivíduo começa com a informação. Essa é a geração 0 do processo. A Figura 1 ilustra como seria o processo.

Cada linha vertical de círculos representa uma geração do processo, e o número de círculos coloridos em cada geração representa o tamanho Z daquela geração. Isto é, na figura, temos: $Z_0 = 1$, $Z_1 = 2$, $Z_2 = 4$, $Z_3 = 6$, e assim por diante. Nesse processo, consideramos a seguinte lei de probabilidade:

$$P_k = P(X = k) = \begin{cases} p, & \text{se } k = 2\\ q, & \text{se } k = 1\\ r = 1 - p - q, & \text{se } k = 0 \end{cases}$$

onde P_k é a probabilidade de um indivíduo transmitir a informação para k indivíduos à direita.

A partir disso, foram testados, no programa que pode ser acessado através deste link, diferentes valores para p e q e os seus alcances médios, para esses respectivos valores, de onde podemos inferir o tempo de extinção do processo.

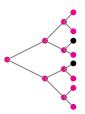


Figura 1: Árvore binária.

O programa foi implementado a partir do seguinte algoritmo:

```
Parâmetros: n, p \in q
DEFINA n, p \in q
r \leftarrow 1 - p - q
para j variando de 1 até n faça
    contador \leftarrow 0
    y \leftarrow \text{uniforme}(0;1)
    se 0 \le y < r então
        l \leftarrow 0
    fim se
    se r \leq y < r + q então
       l \leftarrow 1
    fim se
    se y \ge r + q então
       l \leftarrow 2
    _{
m fim} se
    se l>0 então
```

Algorithm 1 Obtenção do alcance médio do processo

 $contador \leftarrow +1$

 $_{
m fim}$ se

```
enquanto l > 0 faça
          y \leftarrow \text{l uniforme}(0;1)
          aux \leftarrow l
          l \leftarrow 0
          \mathbf{para}\ i\ \mathrm{de}\ 1até aux \mathbf{faça}
               se r \leq y(i) < r + q então
                   l \leftarrow l + 1
               fim se
               se r + q \le y(i) < 1 então
                    l \leftarrow l + 2
               _{
m fim\ se}
          fim para
          se l > 0 então
               contador \leftarrow contador +1
          _{
m fim\ se}
     fim enquanto
     x(j) \leftarrow \text{contador}
fim para
\text{media} \leftarrow \frac{\sum_{j=1}^n x(j)}{}
```

3 Resultados obtidos

3.1 Resultados teóricos

Partindo de teoremas amplamente conhecidos sobre teoria de Processos de Ramificação, alguns resultados teóricos sobre o modelo em questão foram obtidos para servirem como referencial para avaliarmos se a simulação representa bem, ou não, o nosso modelo.

Lema 2. Sejam X a distribuição do número de pessoas que recebem a informação de um indivíduo à sua esquerda e p e q como definidos anteriormente. Temos que

$$\mu = E(X) = 2p + q \tag{6}$$

e também

$$G(s) = E(s^{X}) = ps^{2} + qs + 1 - p - q$$
(7)

onde μ é a média de X e G(s) sua função geradora de probabilidade.

Demonstração.

Das definições,

$$E(X) = \sum_{x=0}^{2} x P(X = x) = 0 \cdot P(X = 0) + 1 \cdot P(X = 1) + 2 \cdot P(X = 2) = q + 2p$$

E também

$$G(s) = E(s^X) = \sum_{x=0}^{2} s^x P(X = x)$$

= $s^0 \cdot P(X = 0) + s^1 \cdot P(X = 1) + s^2 \cdot P(X = 2)$
= $(1 - p - q) + qs + ps^2$.

Proposição 3 (Transição de fase). Seja V o evento onde o processo sobrevive. Assim, P(V) > 0 se, e somente se, 2p + q > 1.

Demonstração.

Um resultado essencial da teoria de processos de ramificação é que um processo sobrevive com probabilidade positiva se, e somente se, a média μ do número de sobreviventes é maior que 1.

Sendo assim, do Lema 1, temos que $\mu = 2p + q \Rightarrow P(V) > 0 \Leftrightarrow 2p + q > 1$. \square

Teorema 3.1. Sendo V o evento onde o processo sobrevive, temos que

$$P(V) = \max\left\{0, \frac{2p+q-1}{p}\right\}. \tag{8}$$

Demonstração.

Primeiramente, calculemos a probabilidade de extinção γ . Ela é a menor solução não-negativa da equação G(s) = s, isto é, da equação:

$$ps^{2} + (q-1)s + 1 - p - q = 0.$$

Como já sabemos que s=1 sempre é solução para G(s)=s, podemos dividir o polinômio acima por (s-1) para obtermos a outra raiz. Procedendo assim, obtemos a seguinte fatoração:

$$ps^2 + (q-1)s + 1 - p - q = (s-1)(ps + p + q - 1) = 0 \Rightarrow \gamma = \min\left\{1, \frac{r}{p}\right\}.$$

Desse modo, temos que a probabilidade de sobrevivência é

$$P(V) = 1 - \gamma = 1 - \min\left\{1, \frac{r}{p}\right\} = \max\left\{0, 1 - \frac{r}{p}\right\} = \max\left\{0, \frac{2p + q - 1}{p}\right\},$$

como queríamos demonstrar.

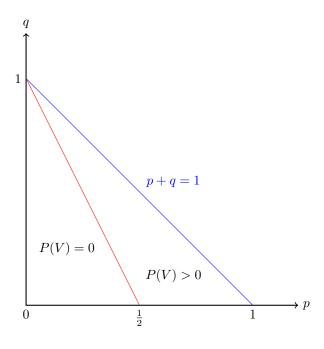


Figura 2: Gráfico da transição de fase.

Teorema 3.2. Seja C o número de indivíduos que recebem a informação ao longo do processo. Suponha que:

(i)
$$2p + q < 1$$
. $Ent\tilde{a}o, E(C) = \frac{1}{1 - 2p - q}$.

(ii)
$$2p + q > 1$$
. Então, $E(C|V^{\complement}) = \frac{1}{2p+q-1}$.

Demonstração.

No caso de $\mu = 2p + q < 1$,

$$E(C) = E\left(\sum_{n=0}^{\infty} Z_n\right) = \sum_{n=0}^{\infty} E(Z_n) = \sum_{n=0}^{\infty} \mu^n = \frac{1}{1-\mu}.$$

Para $\mu = 2p + q > 1$, temos que:

$$E(C|V^{\complement}) = E\left(\sum_{n=0}^{\infty} Z_n | V^{\complement}\right) = \sum_{n=0}^{\infty} E(Z_n | V^{\complement})$$
$$= \frac{1}{1 - G'(\gamma)} = \frac{1}{1 - (2p(\frac{r}{p}) + q)} = \frac{1}{2p + q - 1}.$$

Teorema 3.3 (Extinção). Seja $A = \max\{n > 0; Z_n > 0\}$ o alcance da mensagem. Tem-se que

$$\frac{c_1(1-\mu^{n+1})}{c_1-\mu^{n+1}} \le P(A \le n) \le \frac{c_2(1-\mu^{n+1})}{c_2-\mu^{n+1}},\tag{9}$$

onde $c_1 = 1 + \frac{(2p+q)(1-2p-q)}{p}$ e $c_2 = \frac{(1-p-q)(2p+q)}{p}$ e $\mu = 2p+q$. Além disso,

$$(c_2 - 1) \sum_{n=0}^{\infty} \frac{\mu^{n+1}}{c_2 - \mu^{n+1}} \le E(A) \le (c_1 - 1) \sum_{n=0}^{\infty} \frac{\mu^{n+1}}{c_1 - \mu^{n+1}}.$$
 (10)

Demonstração.

Considere $T=\min\{n\geq 0; Z_n=0\}$ o tempo de extinção do processo. A ideia aqui é utilizar a Proposição 2 e o Teorema 2.4. Isto é, queremos encontrar funções geradoras $L_n(s)$ e $U_n(s)$ tais que

$$L_n(0) < P(T < n) < U_n(0).$$

Como T = A + 1, temos que

$$L_{n+1}(0) < P(A < n) < U_{n+1}(0).$$

Perceba que

$$E(A) = \sum_{n=0}^{\infty} P(A > n) = \sum_{n=0}^{\infty} [1 - P(A \le n)]$$

e que

$$1 - U_{n+1}(0) \le 1 - P(A \le n) \le 1 - L_{n+1}(0),$$

o que implica

$$\sum_{n=0}^{\infty} [1 - U_{n+1}(0)] \le \sum_{n=0}^{\infty} [1 - P(A \le n)] \le \sum_{n=0}^{\infty} [1 - L_{n+1}(0)]. \tag{11}$$

Ou seja,

$$\sum_{n=0}^{\infty} [1 - U_{n+1}(0)] \le \sum_{n=0}^{\infty} E(A) \le \sum_{n=0}^{\infty} [1 - L_{n+1}(0)].$$
 (12)

Encontremos, então, $L_n(0)$ e $U_n(0)$. Primeiramente, devemos verificar se $V(s) = G'(1)G''(s) - G'(s)G''(1) \ge 0$. Ora, como $G(s) = ps^2 + qs + 1 - p - q$, temos que:

- G'(s) = 2ps + q,
- $\bullet \ G''(s) = 2p,$
- G(0) = 1 p q,
- $G'(1) = 2p + q = \mu$,
- G''(1) = 2p,

de modo que $V(s)=(2p+q)p-(2ps+q)2p\geq 0 \Leftrightarrow 2p+q\geq 2ps+q$, o que, de fato, acontece para todo $s\in [0,1].$

Encontremos, agora, nossas constantes c_1 e c_2 . A primeira tem a forma

$$c_1 = \frac{2G'(1) + G''(1) - 2[G'(1)]^2}{G''(1)} = 1 + \frac{(2p+q)(1-2p-q)}{p}.$$

Já a segunda,

$$c_2 = \frac{G(0)G'(1)}{G'(1) + G(0) - 1} = \frac{(1 - p - q)(2p + q)}{p}.$$

Assim, $L_n(0)$ e $U_n(0)$ serão:

$$L_n(0) = \frac{c_1(1-\mu^n)}{c_1-\mu^n} = \frac{\left[1 + \frac{(2p+q)(1-2p-q)}{p}\right][1 - (2p+q)^n]}{1 + \frac{(2p+q)(1-2p-q)}{p} - (2p+q)^n},$$

$$U_n(0) = \frac{c_2(1-\mu^n)}{c_2 - \mu^n} = \frac{\left[\frac{(1-p-q)(2p+q)}{p}\right][1-(2p+q)^n]}{\frac{(1-p-q)(2p+q)}{p} - (2p+q)^n}.$$

Obtidas as funções geradoras em função de n, teremos que

$$\frac{\left[1 + \frac{(2p+q)(1-2p-q)}{p}\right][1 - (2p+q)^n]}{1 + \frac{(2p+q)(1-2p-q)}{p} - (2p+q)^n} \le P(A \le n)$$

$$\le \frac{\left[\frac{(1-p-q)(2p+q)}{p}\right][1 - (2p+q)^n]}{\frac{(1-p-q)(2p+q)}{p} - (2p+q)^n}.$$

Substituindo os valores de $L_{n+1}(0), U_{n+1}(0)$ e $P(A \le n)$ na equação (11) nos dá o resultado desejado.

3.2 Resultados práticos

Ao realizar a simulação para n=100.000 repetições, para diferentes valores de p e q, obtemos os valores médios \tilde{m} do alcance do processo e o comparamos com a média μ do número de descendentes do processo, as constantes c_1 e c_2 e o intervalo teórico m estabelecidos pelo Teorema 3.3. Os resultados são apresentados na tabela abaixo.

p	q	μ	c_1	c_2	m	$ ilde{m}$
0.30	0.30	0.90	1.3000	1.2000	[2.95, 3.71]	3.28
0.20	0.50	0.90	1.4500	1.3500	[4.01, 4.52]	4.22
0.27	0.45	0.99	1.0366	1.2666	[9.21, 11.70]	10.95
0.25	0.48	0.98	1.0784	1.0584	[7.90, 9.69]	9.03
0.18	0.61	0.97	1.1616	1.1316	[8.81, 9.98]	9.39

Figura 3: Valores experimentais para o alcance médio do processo.

4 Conclusão

Diante do exposto, conclui-se que os resultados presentes na literatura são suficientes para encontrar limitantes para a distribuição e a média do alcance do processo de ramificação avaliado. A proposta do trabalho foi obter, através de simulação computacional, uma estimativa pontual para o valor real da média desse alcance. Essa estimativa se encontra bem centralizada em relação aos limitantes teóricos propostos, de modo que o objetivo foi alcançado.

Referências

- [1] Course Notes, STATS 325 : Stochastic Processes, Department of Statistics, University of Auckland.
- [2] ROSS, S. Probabilidade: Um Curso Moderno com Aplicações, 8ª Edição Bookman.
- [3] SANTOS, G. C. Função Geradora de Probabilidade e Processos de Ramificação. Trabalho de Conclusão de Curso (Bacharelado em Estatística) Instituto de Matemática e Estatística, Universidade Federal de Goiás. Goiânia, p. 44. 2021.

5 Certificados

Não foi possível comparecer às atividades do Programa Diálogos em Pesquisa e Inovação pois a maioria das palestras ocorreram em horários que chocavam com as disciplinas obrigatórias cursadas no período do programa (14:00 e 16:00). Quanto às palestras que aconteceram em outros horários, não pude comparecer pois estava ocupado com as atividades assíncronas das matérias obrigatórias.