

Application Examples of Probabilities, Random Variables and Markov Chains

Desempenho e Dimensionamento de Redes
Universidade de Aveiro

Jorge Catarino, Ricardo Azevedo



universidade de aveiro
theoria poiesis praxis

Version 1.0

Application Examples of Probabilities, Random Variables and Markov Chains

DETI
Desempenho e Dimensionamento de Redes
Universidade de Aveiro

(85028) jorge.catarino@ua.pt

(84730) azevedoricardo@ua.pt

10 de Abril, 2021

Conteúdo

1	Tarefa 4	1
1.1	Alínea a)	1
1.1.1	Método e Resultados	1
1.1.2	Código	2
1.2	Alínea b)	3
1.2.1	Método e Resultados	3
1.2.2	Código	3
1.3	Alínea c)	4
1.3.1	Método e Resultados	4
1.3.2	Código	6
1.3.3	Discussão	7
1.4	Alínea d)	7
1.4.1	Método e Resultados	7
1.4.2	Código	8
1.4.3	Discussão	9
2	Tarefa 5	10
2.1	Alínea a) e b)	10
2.1.1	Método e Resultados	10
2.1.2	Código	12

2.1.3	Discussão	14
2.2	Alínea c)	15
2.2.1	Discussão	15

Lista de Figuras

1.1	Resultado da alínea c)	5
1.2	Resultado da alínea d)	8
2.1	Resultado da alínea a)	11
2.2	Resultado da alínea b)	12

Capítulo 1

Tarefa 4

Neste capítulo iremos em primeiro lugar expor os resultados da Tarefa 4 e o raciocínio para os alcançar. Em seguida, será apresentado o código desenvolvido e, quando considerado necessário, uma reflexão sobre os resultados obtidos.

1.1 Alínea a)

1.1.1 Método e Resultados

Para determinar as probabilidades da ligação estar em estado normal e no estado de interferência, começamos por calcular as probabilidades de cada estado da cadeia de Markov. Sabendo que este é um processo de nascimento e morte, estas podem ser calculadas a partir de:

$$\pi_n = \frac{(\lambda_0 \lambda_1 \dots \lambda_n - 1)}{(\mu_1 \mu_2 \dots \mu_n)} \lambda_0, n \geq 1$$

Sabendo então as probabilidades associadas a cada estado do processo, o passo seguinte é somar os valores associados aos estados em que a ligação está em estado normal e os que a ligação se encontra em estado de interferência. Feito isto, obtemos então os seguintes resultados:

$$P(Normal) = 0.99998;$$

$$P(Interference) = 1.5784 \times 10^{-5};$$

1.1.2 Código

```
1 %4a
2 % Interference >=10^-3
3 % Normal < 10^-3
4
5 transitions = [8/600,5/200,2/50,1/5];
6
7 % calculo da probabilidade limite de processos de
  nascimento e morte
8
9 tmp = transitions(1);
10 for i = 2:4
11     sum = transitions(i);
12     for j = 1:(i-1)
13         sum = sum * transitions(j);
14     end
15     tmp = tmp + sum;
16 end
17
18 res_1 = 1/(1+ tmp);
19 res_2 = res_1*transitions(1);
20 res_3 = res_2*transitions(2);
21 res_4 = res_3*transitions(3);
22 res_5 = res_4*transitions(4);
23
24 X = [res_1 res_2 res_3 res_4 res_5];
25
26 prob_normal = X(1) + X(2) + X(3);
27 prob_interf = X(4) + X(5);
28
29 disp(' ');
30 disp("Ex4.a.");
31 disp("Probability of the link being in normal state =
    " + prob_normal);
32 disp("Probability of the link being in interference
    state = " + prob_interf);
```

1.2 Alínea b)

1.2.1 Método e Resultados

Para determinar a média de bit error rate (BER) no estado normal e no estado de interferência, começamos por multiplicar a probabilidade de cada estado da cadeia de Markov pelos seus respectivos BER, o resultado é a média de BER de cada estado. Este resultado é então dado pela formula :

$$AverageBER(State) = BER(State) * P(State);$$

Sabendo então a média de BER de cada estado podemos então obter a média de BER de quando a ligação está em estado normal ou em estado de interferência somando as médias de BER de cada estado envolvente no estado normal ou de interferência e dividi-la pela probabilidade de a ligação estar neste estado. Com isto, obtemos então os seguintes resultados :

$$AverageBER(Normal) = \frac{AverageBER(10^{-6}) + AverageBER(10^{-5}) + AverageBER(10^{-4})}{P(Normal)} = 1.1509 \times 10^{-6};$$

$$AverageBER(Interference) = \frac{AverageBER(10^{-3}) + AverageBER(10^{-2})}{P(Interference)} = 0.0025;$$

1.2.2 Código

```
1 %4b
2 disp(' ');
3 disp("Ex4.b.");
4 average_normal = ((X(1) * 10^-6) + (X(2) * 10^-5) + (X
   (3) * 10^-4))/prob_normal;
5 average_interf = ((X(4)*10^-3) + (X(5)*10^-2))/
   prob_interf;
6 disp("Average ber of the link in normal state = " +
   average_normal);
7 disp("Average ber of the link in interference state =
   " + average_interf);
```


1.3 Alínea c)

1.3.1 Método e Resultados

A probabilidade da estação estar em modo normal dado que recebeu um pacote de dados com erros pode ser calculada a partir do Teorema de Bayes:

$$P(Normal|Errors) = \frac{P(Errors|Normal)P(Normal)}{P(Errors)} = \frac{P(Errors|State_1)P(State_1) + P(Errors|State_2)P(State_2) + P(Errors|State_3)P(State_3)}{P(Errors)}$$

A probabilidade da ligação estar em estado normal, $P(Normal)$, já foi calculada num exercício anterior (Secção 1.1), faltando então só calcular as probabilidades do pacote ter erros sabendo que a ligação se encontra normal, $P(Errors|State_n)$, sendo $n \leq 3$, e a probabilidade do pacote ter erros, $P(Errors)$.

Assumindo que os erros nos diferentes bits do pacote de dados são estatisticamente independentes, podemos afirmar que o número de erros nestes serão uma variável aleatória com distribuição binomial, sendo que probabilidade de sucesso corresponde ao BER e o número de experiência será então o número de bits do pacote.

Com isto, usando o BER correspondente a cada estado, o tamanho de um pacote e tendo $i = 0$, podemos obter $P(Errors|State_n)$ com a expressão:

$$P(Errors|State_n) = 1 - (1 - state_n_ber)^{packet_size}$$

Tendo isto, resta calcular $P(Errors)$. Sabendo que a união dos acontecimentos que compõe o estado Normal (10^{-6} , 10^{-5} , 10^{-4}) e dos acontecimentos pertencentes ao estado de Interferência (10^{-3} , 10^{-2}) resulta no espaço de resultados S e que estes são mutuamente exclusivos, esta probabilidade pode então ser calculada com:

$$P(Errors) = \sum_{n=1}^5 P(Errors|State_n)P(State_n)$$

Seguindo este método, podemos então calcular a probabilidade da ligação estar em estado normal em função do tamanho dos pacotes. O intervalo utilizado foi de 64 bytes a 200 bytes. O gráfico resultante da aplicação pode ser consultado na Figura 1.1.

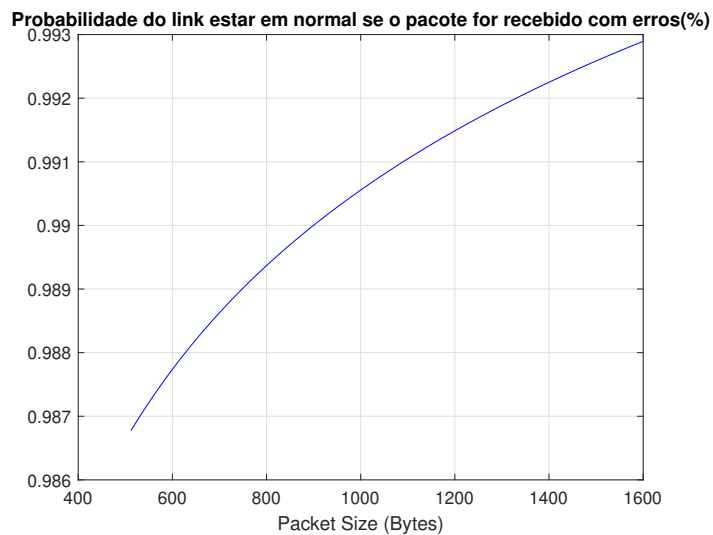


Figura 1.1: Resultado da alínea c)

1.3.2 Código

```
1  %4c
2
3  disp(' ');
4  disp("Ex4.c.");
5  disp("Check figure 1.");
6  % Packet size from 64 bytes to 200 bytes
7  n = linspace(64, 200) * 8;
8
9  ber_state = [(10^-6) (10^-5) (10^-4) (10^-3) (10^-2)];
10
11 %With Errors
12 prob_errors_in_state_1 = (1 - ((1 - ber_state(1)).^(n)
13   ));
14 prob_errors_in_state_2 = (1 - ((1 - ber_state(2)).^(n)
15   ));
16 prob_errors_in_state_3 = (1 - ((1 - ber_state(3)).^(n)
17   ));
18 prob_errors_in_state_4 = (1 - ((1 - ber_state(4)).^(n)
19   ));
20 prob_errors_in_state_5 = (1 - ((1 - ber_state(5)).^(n)
21   ));
22
23 % P(CondN|Errors) = P(Errors|N)P(N)/P(Errors)
24 %prob_normal_with_errors = (prob_errors_in_normal .*
25   prob_normal)./prob_errors;
26 prob_errors_state_sum = (prob_errors_in_state_1*X(1))
27   +...
28   (prob_errors_in_state_2*X(2)) +...
29   (prob_errors_in_state_3*X(3)) +...
30   (prob_errors_in_state_4*X(4)) +...
31   (prob_errors_in_state_5*X(5));
32
33 prob_normal_with_errors = ((prob_errors_in_state_1*X
34   (1)) + ...
35   (prob_errors_in_state_2*X(2)) + (
36     prob_errors_in_state_3*X(3)) ) ./
37     prob_errors_state_sum;
38
39 figure(1);
40 plot(n, prob_normal_with_errors, 'b-');
41 grid on;
42 title("Probabilidade do link estar em normal se o
43   pacote for recebido com erros(%)");
44 xlabel('Packet Size (Bytes)');
45 print -depsc alinea4c
```

1.3.3 Discussão

Com base nos resultados, podemos concluir que a probabilidade da ligação estar em estado normal quando recebe um pacote com erros, em função do tamanho dos pacotes, é bastante elevada, tendendo para 1. Apesar de parecer contraditório à primeira vista, isto acontece porque a probabilidade da ligação estar em estado normal é também próxima de 1, o que faz com que a chance desta estar em modo de interferência tenda para 0, consequentemente reduzindo a probabilidade da ligação estar neste último modo quando recebe um pacote com erros.

1.4 Alínea d)

1.4.1 Método e Resultados

A probabilidade da estação estar em modo de interferência dado que recebeu um pacote de dados sem erros pode ser calculada a partir do Teorema de Bayes, de forma semelhante ao que foi feito na Secção 1.3:

$$P(Interference|No_Errors) = \frac{P(No_Errors|State_4)P(State_4) + P(No_Errors|State_5)P(State_5)}{P(No_Errors)}$$

Estes valores podem ser obtidos a partir dos que foram calculados, dado que:

$$\begin{aligned} P(No_Errors|State_n) &= 1 - P(Errors|State_n) \\ P(No_Errors) &= 1 - P(Errors) \end{aligned}$$

Tendo este conhecimento, é então possível proceder ao cálculo das probabilidades pedidas. O gráfico resultante da sua aplicação do intervalo de 64 a 200 bytes pode ser consultado na Figura 1.2.

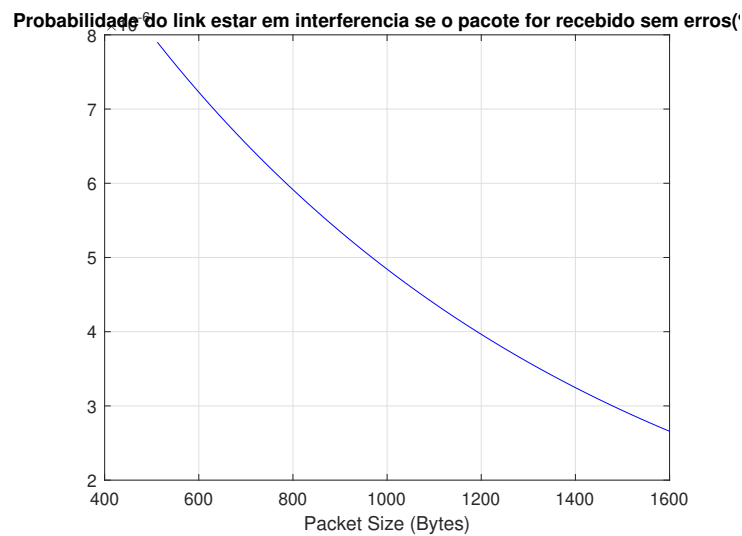


Figura 1.2: Resultado da alínea d)

1.4.2 Código

```

1 disp(' ');
2 disp("Ex4.d.");
3 disp("Check figure 2.");
4 % Packet size from 64 bytes to 200 bytes
5 n = linspace(64, 200) * 8;
6
7 % Without Errors
8 prob_no_errors_in_state_4 = 1-prob_errors_in_state_4;
9 prob_no_errors_in_state_5 = 1-prob_errors_in_state_5;
10
11 prob_no_errors_state_sum = 1 - prob_errors_state_sum;
12
13 % P(CondI|No_Errors) = P(No_Errors|I)P(I)/P(No_Errors)
14 prob_interf_no_errors = ((prob_no_errors_in_state_4*X
    (4)) + (prob_no_errors_in_state_5*X(5))) ./
    prob_no_errors_state_sum;
15
16 figure(2);
17 plot(n, prob_interf_no_errors, 'b-');
18 grid on;
19 title("Probabilidade do link estar em interferencia se
    o pacote for recebido sem erros(%)");
20 xlabel('Packet Size (Bytes)');
21 print -depsc alinea4d
22
23 save("task4variables.mat");

```

1.4.3 Discussão

Com base nos resultados, pode-se afirmar que a probabilidade da ligação estar em modo de interferência quando é recebido um pacote sem erros tende para 0, à medida que o tamanho do pacote aumenta. Há dois fatores que influenciam estes resultados, a baixa probabilidade da estação estar em modo de interferência e o BER neste modo.

A taxa de erro, o BER, em interferência é bastante elevado, o que significa que este modo tem uma tendência para erro, diminuindo desta forma a probabilidade de receber um pacote sem erros.

Capítulo 2

Tarefa 5

Neste capítulo iremos em primeiro lugar expor os resultados da Tarefa 5 e o raciocínio para os alcançar. Em seguida, será apresentado o código desenvolvido e, quando considerado necessário, uma reflexão sobre os resultados obtidos.

2.1 Alínea a) e b)

2.1.1 Método e Resultados

Alínea a)

Um falso-positivo acontece quando a estação decide de forma errónea que a ligação está em estado de interferência, como por exemplo, quando recebe n pacotes de controlo com erro e esta está em estado normal. A probabilidade de acontecer um falso-positivo é a probabilidade de estar em estado normal sabendo que todos os pacotes de controlo foram recebidos com erro, que pode ser calculada com o Teorema de Bayes, de modo semelhante ao que já foi feito em exercícios anteriores:

$$P(\text{False Positive}) = \frac{P(\text{Normal})P(\text{Errors}|\text{Normal})}{P(\text{Normal})P(\text{Errors}|\text{Normal}) + P(\text{Interf})P(\text{Errors}|\text{Interf})}$$

Como a chance de um pacote de controlo ter erros é um evento independente, a probabilidade de eventos sucessivos pode ser calculada como $(P(\text{Errors}|\text{Normal}))^n$, onde n é o número de pacotes consecutivos recebidos.

Com isto, é possível afirmar que a probabilidade calculada na Secção 1.3 é um caso particular desta alínea, com $n = 1$. Aplicando estes conhecimentos, com n pertencente a um intervalo de 2 a 5, obtem-se então o gráfico representado na figura 2.1.

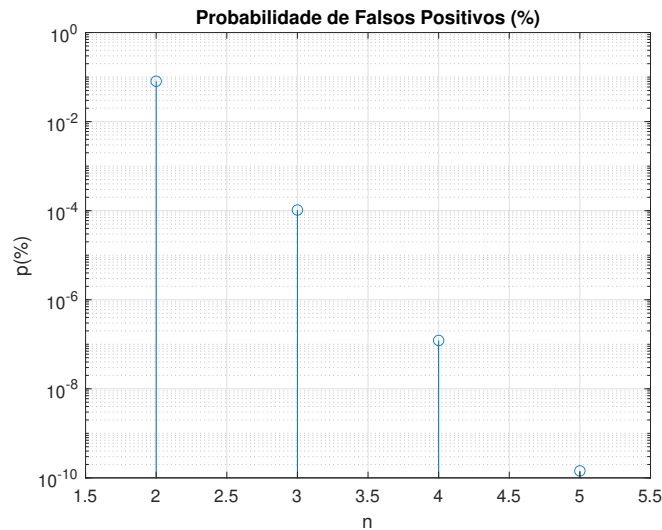


Figura 2.1: Resultado da alínea a)

Alínea b)

Um falso-negativo acontece quando a estação decide de forma errónea que a ligação está em estado de normal, como por exemplo, quando recebe n pacotes de controlo sem erro e esta está em modo de interferência. A probabilidade deste evento acontecer corresponde à probabilidade de estar em estado de interferência sendo que pelo menos um dos pacotes de controlo é recebido sem erros. De forma semelhante ao que foi feito na alínea anterior, esta pode ser calculada com o Teorema de Bayes:

$$P(\text{False_Negative}) = \frac{P(\text{Interf})P(\text{No_Errors}|\text{Interf})}{P(\text{Normal})P(\text{No_Errors}|\text{Normal}) + P(\text{Interf})P(\text{No_Errors}|\text{Interf})}$$

Os valores de $P(\text{No_Errors}|\text{Interf})$ e $P(\text{Normal})P(\text{No_Errors}|\text{Normal}) + P(\text{Interf})P(\text{No_Errors}|\text{Interf})$ correspondem à negação de valores calculados na alínea anterior.

Aplicando estes conhecimentos, com n pertencente ao intervalo de 2 a 5, obtemos então o resultado figurado na Figura 2.2

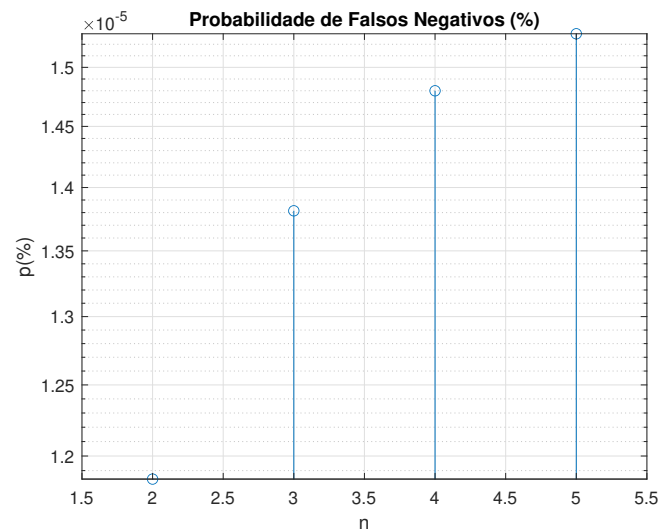


Figura 2.2: Resultado da alínea b)

2.1.2 Código

```

1 %Task5
2
3 % loading saved values from the last task - Run last
  task once to create
4 % the file
5 load("task4variables.mat");
6
7 %5a and b
8 % Each event is independent, so the probability of
  having errors for n
9 % frames can be given by (prob_no_errors_in_x)^n_frame
10 % Frame size is 64
11
12 prob_false_positive_n = zeros(1, 4);
13 prob_false_negative_n = zeros(1, 4);
14
15 % P(Errors|Normal) = P(Normal|Errors)P(Errors)/P(
  Normal);
16 % P(Errors|Interf) = P(Interf|Errors)P(Errors)/P(
  Normal);
17 prob_errors_in_normal = (prob_normal_with_errors.*
  prob_errors_state_sum)./prob_normal;

```

```

18 prob_interf_with_errors = ((prob_errors_in_state_4*X
   (4)) + ...
19   (prob_errors_in_state_5*X(5))) ./
   prob_errors_state_sum;
20 prob_errors_in_interf = (prob_interf_with_errors.*
   prob_errors_state_sum)./prob_interf;
21
22 for n_frame = 2:5
23   % Using variables from last exercise,
   p_errors_in_normal(1) corresponds
24   % to the probability of the packet having errors
   in normal state for a
25   % packet size of 64
26   prob_errors_in_normal_n = prob_errors_in_normal(1)
   ^ n_frame;
27   prob_errors_in_interf_n = prob_errors_in_interf(1)
   ^ n_frame;
28
29   prob_no_errors_in_interf_n = 1 -
   prob_errors_in_interf_n;
30
31   % prob_falsep = P(Normal)P(Errors|Normal)/P(Normal
   )P(Errors|Normal) +
32   % P(Interf)P(Errors|Interf)
33
34   % prob_falsen =
35   % P(Interf)P(No_Errors|Interf)/P(Normal)P(
   No_Errors|Normal) +
36   % P(Interf)P(No_Errors|Interf)
37
38   c_index = n_frame-1;
39
40   prob_false_positive_n(c_index) = (prob_normal *
   prob_errors_in_normal_n)/...
41   ((prob_normal * prob_errors_in_normal_n) +...
42   (prob_interf * prob_errors_in_interf_n));
43
44   prob_false_negative_n(c_index) = (
   prob_no_errors_in_interf_n * prob_interf/...
45   (1 - ((prob_normal * prob_errors_in_normal_n)
   +...
46   (prob_interf * prob_errors_in_interf_n)));
47
48   disp("n = " + n_frame + "; Probability of False
   Positive = " + ...
49   prob_false_positive_n(c_index));
50 end
51
52 disp("Ex5.a.");
53 disp("Check figure 1.");

```

```

54 figure(1);
55 stem([2,3,4,5], prob_false_positive_n);
56 set(gca, 'yscal', 'log');
57 title("Probability of False Positives (%)");
58 xlabel('n');
59 ylabel('p(%)');
60 xlim([1.5, 5.5]);
61 grid on;
62 print -depsc alinea5a
63
64 disp("Ex5.b.");
65 disp("Check figure 2.");
66 figure(2);
67 stem([2,3,4,5], prob_false_negative_n);
68 set(gca, 'yscal', 'log');
69 title("Probability of False Negatives (%)");
70 xlabel('n');
71 ylabel('p(%)');
72 xlim([1.5, 5.5]);
73 grid on;
74 print -depsc alinea5b

```

2.1.3 Discussão

Com base nos resultados obtidos em ambas as alíneas e tendo em conta os resultados anteriores relativos à probabilidade da ligação estar em estado normal se o pacote for recebido com erros, é fácil perceber a razão de a probabilidade de um falso-positivo ocorrer com poucos pacotes. Isto deve-se ao facto da probabilidade da ligação estar em estado normal recebendo um pacote com erros tender para 100%.

À medida que se vai aumentando o número de pacotes de controlo, a percepção das estações em relação ao estado em que a ligação se encontra é melhorada, comprovada pela diminuição da probabilidade de existência de erros estando a ligação em estado normal. Isto faz com que a probabilidade de falsos-positivos diminua drasticamente, dado que as estações conseguem perceber que a ligação está no estado normal mesmo recebendo erros.

No caso dos falsos-negativos, esta probabilidade está relacionada com a probabilidade da ligação estar no estado de interferência não tendo recebendo erros. Visto que esta probabilidade é extremamente baixa (como foi confirmado nos exercícios anteriores) é então normal que a probabilidade de falsos-negativos seja também baixa.

Ao contrário do que acontece com a probabilidade de falsos-positivos, o incremento do número de pacotes de controlo pouco afecta a probabilidade de falsos-negativos.

2.2 Alínea c)

2.2.1 Discussão

Analisando os resultados da alínea a) e b) do exercício 5 e tendo em conta que as probabilidades de falsos-positivos e falsos-negativos tem igual importância, é possível concluir que o valor de n ideal para o sistema em questão é $n = 5$.

Apesar da probabilidade de falsos-negativos atingir um máximo em $n = 5$, no intervalo $[2, 5]$, esta ainda é relativamente baixa. De facto, a diferença entre o valor máximo e mínimo $p(n)$ deste intervalo é apenas, aproximadamente 0.32×10^{-5} . O que acontece é que a diferença nas probabilidades em função de n acaba por ser desprezável, não afectando consideravelmente a precisão do sistema qualquer que seja o n escolhido.

Já a probabilidade de falsos-negativos atinge um mínimo em $n = 5$, no intervalo $[2, 5]$, que é aproximadamente 562,731,902.38 vezes menor que o valor máximo desta probabilidade, neste intervalo. As probabilidades desta função acabam por variar excessivamente quando se varia o n . Desta forma, esta acaba por ser o factor decisivo na escolha do n ideal para este sistema.