

Universidade de São Paulo  
Instituto de Física de São Carlos

## **Relatório 2 - IntroFisComp**

Alexandre de Taunay Voloch

# 1 Tarefa 1

Aqui, apenas geramos números aleatórios utilizando o rand, e calculamos o momento de acordo com a fórmula dada.

```
1      implicit real*8 (a-h,o-z)
2      parameter(N_iteracoes=10000000)
3
4      somatotal = 0.e0
5
6      write(*,*) "Insira n"
7      read(*,*) n
8
9      do i=1,N_iteracoes
10         x = rand()
11         somatotal = somatotal + (x**n)
12     end do
13
14     xmedio = somatotal / real(N_iteracoes)
15     write(*,*) "<x^n>:", xmedio
16
17 end
18
19
```

Os resultados obtidos são:

```
1 alex@G3-3590:~/projetos-fiscomp/projeto-2/tarefa-1$ ./tarefa-1.exe
2   Insira n
3   1
4   <x^n>:  0.50001852986319062
5 alex@G3-3590:~/projetos-fiscomp/projeto-2/tarefa-1$ ./tarefa-1.exe
6   Insira n
7   2
8   <x^n>:  0.33333844544657659
9 alex@G3-3590:~/projetos-fiscomp/projeto-2/tarefa-1$ ./tarefa-1.exe
10  Insira n
11  3
12  <x^n>:  0.24999919177134661
13 alex@G3-3590:~/projetos-fiscomp/projeto-2/tarefa-1$ ./tarefa-1.exe
14  Insira n
15  4
16  <x^n>:  0.19999489197035913
```

Podemos ver, portanto, que de acordo com o programa rodado, podemos aproximar os momentos dessa distribuição como sendo:  $\langle x \rangle = 0.5$ ;  $\langle x^2 \rangle = 0.333$ ;  $\langle x^3 \rangle = 0.25$ ;  $\langle x^4 \rangle = 0.20$ .

Como podemos verificar isso experimentalmente? Como a função *rand()* do Fortran gera números aleatórios distribuídos de forma uniforme no intervalo (0,1), então podemos calcular os seus momentos respectivos utilizando a fórmula

$$\langle x^n \rangle = \int_0^1 x^n \rho_x(x) dx$$

Mas como temos uma distribuição uniforme de 0 a 1,  $\rho_x(x) = 1$ . Portanto temos

$$\langle x^n \rangle = \int_0^1 x^n dx$$

Logo,

$$\langle x \rangle = \int_0^1 x dx = \frac{1}{2} = 0.5$$

$$\langle x^2 \rangle = \int_0^1 x^2 dx = \frac{1}{3} = 0.333...$$

$$\langle x^3 \rangle = \int_0^1 x^3 dx = \frac{1}{4} = 0.25$$

$$\langle x^4 \rangle = \int_0^1 x^4 dx = \frac{1}{5} = 0.20$$

O que confirma nossos resultados obtidos pelo programa.

## 2 Tarefa 2

### 2.1 a

Nesse caso, precisamos gerar andarilhos aleatórios com probabilidade igual de ir para qualquer um dos dois lados. Fazemos isso sem utilizar um if com um algoritmo simples de conversão de número real para inteiro. Acabamos com um número que será ou 1 ou -1, e aí somamos isso na posição do andarilho respectivo. Também calculamos o primeiro e segundo momento e imprimimos ele ao final da execução.

```
1      implicit real*8 (a-h,o-z)
2      parameter (m=1000000)
```

```

3      parameter(n=1000)
4
5      soma_x = 0.0
6      soma_x2 = 0.0
7
8      open(unit=1, file='tarefa-2a-saida.dat')
9
10     do i=1,m
11         ix_andarilho = 0
12         do j=1,n
13             irand = 2*int(2.e0 * rand()) - 1
14             ix_andarilho = ix_andarilho + irand
15         end do
16         !write(*,*)ix_andarilho
17         write(1,*)ix_andarilho
18
19         soma_x = soma_x + real(ix_andarilho)
20         soma_x2 = soma_x2 + real(ix_andarilho**2)
21
22     end do
23
24     close(1)
25     soma_x = soma_x / real(m)
26     soma_x2 = soma_x2 / real(m)
27
28     write(*,*) "<x>:", soma_x
29     write(*,*) "<x2>:", soma_x2
30
31     end

```

Na execução do programa acima, de 1000 passos para 1 milhão de andarilhos, obtemos:

```

1  <x>:  -4.399999999999999E-005
2  <x2>:   999.61015999999995

```

Ou seja,  $\langle x \rangle \approx 0$  e  $\langle x^2 \rangle \approx 1000$ . Esses resultados fazem sentido - como  $p = q$ , o andarilho tem probabilidade igual de andar para a direita ou para a esquerda e, portanto, deverá ter posição média na origem. Já o segundo momento central (é central pois  $\langle x \rangle = 0$ ) é dado pela fórmula no projeto

$$\sigma_x^2 = 4a^2pqN = 4\frac{1}{4}1000 = 1000$$

Plotando a distribuição num histograma, temos:

## Histograma da posição final de andarilhos aleatórios após 1000 passos

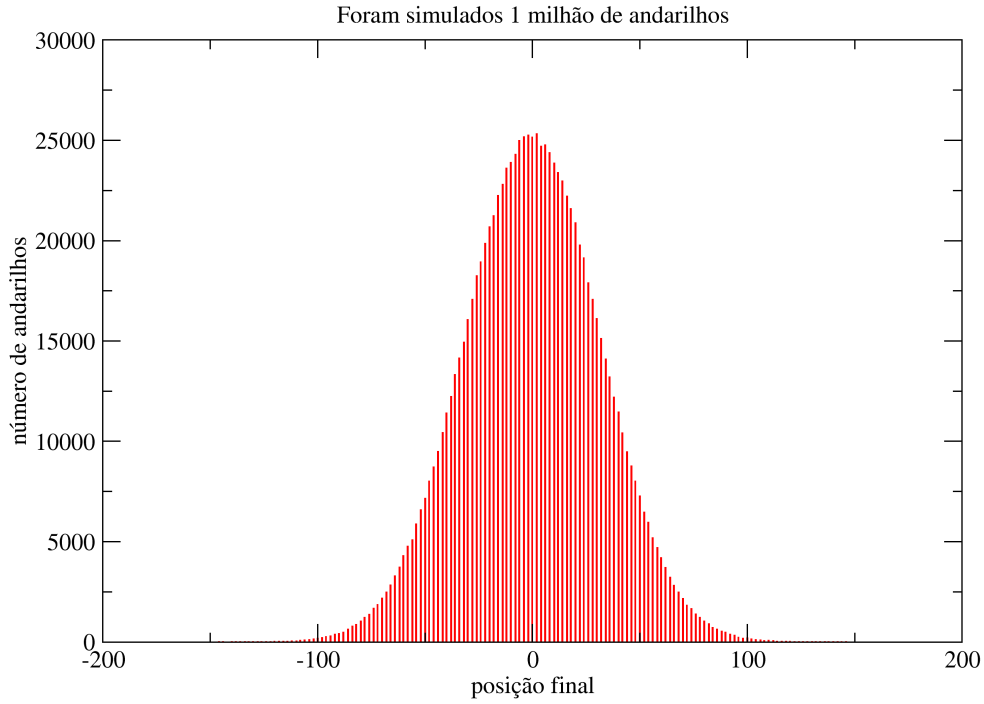


Figura 1: Histograma dos andarilhos aleatórios com  $p = q = 1/2$ .

### 2.2 b

Nesse caso, precisamos de um algoritmo um pouco mais sofisticado para gerarmos o número da direção, considerando que  $p \neq q$ . Isso está feito no código abaixo. Basicamente, cria-se um número aleatório  $0 < r < 1$ . Definimos uma nova variável  $x = p - r$ , e pegamos o valor de  $ix = \frac{x}{|x|}$ , que será ou  $+1$  ou  $-1$ . Note que, se  $r > p$ , então  $ix = -1$ , que corresponde (corretamente) a um passo à esquerda, e vice-versa para um passo para a direita.

Para gerar  $\langle x \rangle, \langle x^2 \rangle e \sigma_x^2$  o procedimento é o mesmo que na tarefa anterior, exceto que no terceiro caso precisamos subtrair  $\langle x \rangle$  de cada uma das iterações para conseguir o momento central, pois

$$\sigma_x^2 = \langle (x - \langle x \rangle)^2 \rangle$$

O código é o seguinte:

```

1  implicit real*8 (a-h,o-z)
2  parameter(m=1000000)
3  parameter(n=1000)
4  integer*16 iposicoes(m)
5  integer*16 ix_andarilho
6
7  soma_x = 0.d0
8  soma_x2 = 0.d0
9  soma_x2_central = 0.d0
10
11 open(unit=1, file='tarefa-2b-saida.dat')
12
13 write(*,*) "insira o denominador de p em forma real"
14 read(*,*)denom
15 p = 1.e0/denom
16
17 do i=1,m
18     iposicoes(i) = 0_16
19     ix_andarilho = 0_16
20     do j=1,n
21         ! O algoritmo é o seguinte: para não termos que usar if,
22         ! Note que  $x < 0$  caso  $r > p$ , que corresponde a um passo à
23         ! esquerda com probabilidade  $1 - p = q$ 
24         ! E que  $x > 0$  caso  $r < p$ , que tem probabilidade  $p$ 
25         ! Depois para pegar -1 ou +1, fazemos  $x/|x|$ 
26         r = rand()
27         x = p - r
28         ix = int(x/abs(x), 16)
29
30         ix_andarilho = ix_andarilho + ix
31     end do
32     write(1,*)ix_andarilho
33     !write(*,*)ix_andarilho
34
35     iposicoes(i) = ix_andarilho
36
37 end do
38
39 close(1)
40
41 do i=1,m
42     ! calcular <x>
43     soma_x = soma_x + real(iposicoes(i))

```

```

43     end do
44     soma_x = soma_x / real(m)
45
46     do i=1,m
47         ! calcular <x^2> e a dispersão central sigma^2
48         soma_x2 = soma_x2 + real(iposicoes(i)**2)
49         soma_x2_central = soma_x2_central + ( (real(iposicoes(i))
50 &      - soma_x)**2.e0)
51     end do
52
53     soma_x2 = soma_x2 / real(m)
54     soma_x2_central = soma_x2_central / real(m)
55
56     write(*,*) "<x>:", soma_x
57     write(*,*) "<x2>:", soma_x2
58     write(*,*) "<x2> central:", soma_x2_central
59
60     end
61

```

### Exemplos de execução:

```

1 alex@G3-3590:~/projetos-fiscomp/projeto-2/tarefa-2b$ ./tarefa-2b.exe
2 insira o denominador de p em forma real
3 3.e0
4 <x>: -333.33947200000000
5 <x2>: 112003.78639199999
6 <x2> central: 888.58279876126892
7 alex@G3-3590:~/projetos-fiscomp/projeto-2/tarefa-2b$ ./tarefa-2b.exe
8 insira o denominador de p em forma real
9 4.e0
10 <x>: -500.02133500000002
11 <x2>: 250769.69089699999
12 <x2> central: 748.35544181819262
13 alex@G3-3590:~/projetos-fiscomp/projeto-2/tarefa-2b$ ./tarefa-2b.exe
14 insira o denominador de p em forma real
15 5.e0
16 <x>: -600.022389999999997
17 <x2>: 360666.45021200000
18 <x2> central: 639.58171068821594
19

```

Podemos estimar quanto deveriam ser os valores de  $\langle x \rangle$ ,  $\langle x^2 \rangle$  e  $\sigma_x^2$ . De acordo com o projeto, temos

$$\langle x \rangle = a(2\langle n_d \rangle - N) = a(2pN - N) = aN(2p - 1)$$

$$\langle x^2 \rangle = 4pN(pN + q) - 4pN^2 + N^2$$

$$\sigma_x^2 = 4pqN$$

Aplicando isso para  $p = 1/3, 1/4, 1/5$  temos:

$$p = 1/3: \langle x \rangle = -333,333; \langle x^2 \rangle = 112000; \sigma_x^2 = 888,888$$

$$p = 1/4: \langle x \rangle = -500; \langle x^2 \rangle = 250750; \sigma_x^2 = 750$$

$$p = 1/5: \langle x \rangle = -600; \langle x^2 \rangle = 360640; \sigma_x^2 = 640$$

Os valores acima são confirmados pelos valores calculados no programa.

Plotando os valores dessas três distribuições num gráfico, obtemos:

Histogramas de andarilhos aleatórios para diferentes valores de  $p$

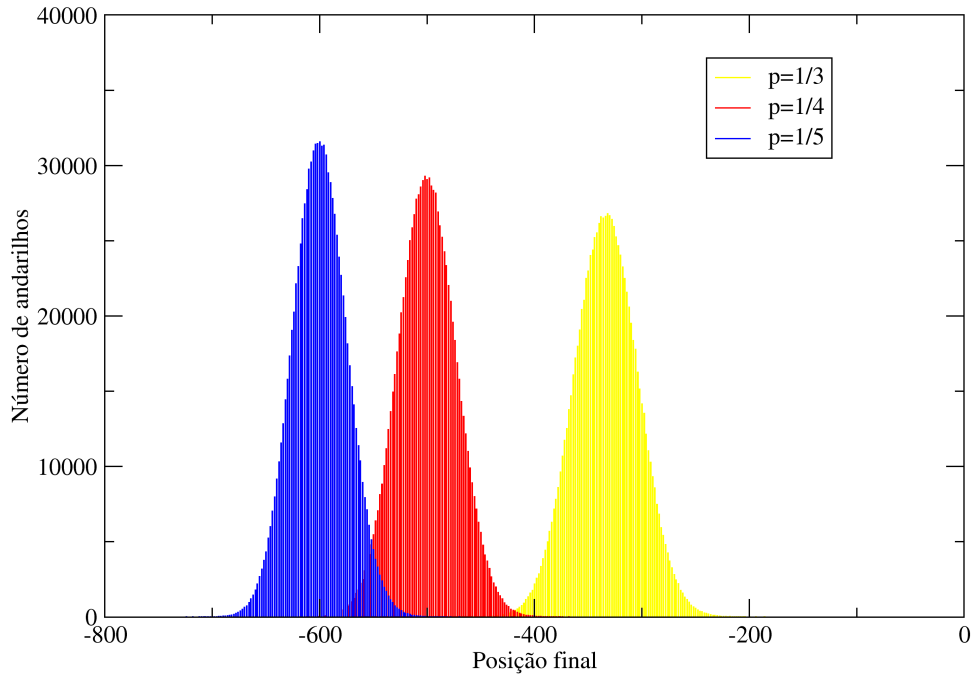


Figura 2: Histograma dos andarilhos aleatórios para diferentes valores de  $p$ .



### 3 Tarefa 3

Aqui, o programa é bem parecido com o da tarefa 2a, mas neste caso o andarilho está em duas dimensões, com igual probabilidade de andar em qualquer uma delas. O programa é o seguinte:

```
1      implicit real*8 (a-h,o-z)
2      parameter(n_andarilhos=2000)
3      integer iposicao(2)
4      real*8 soma_r(2)
5
6      soma_r(1)=0.0
7      soma_r(2)=0.0
8      soma_r2 = 0.0
9
10     write(*,*) "Insira a potência de n (10^potência) "
11     read(*,*) npot
12
13     open(unit=1, file='tarefa-3-saida.dat')
14
15     n = 10**npot
16
17     do i=1,n_andarilhos
18         iposicao(1) = 0
19         iposicao(2) = 0
20         do j=1,n
21             ! como queremos 4 possibilidades, com 0.25 de chance cada
22             ! primeiro escolhemos qual das direções (x ou y) iremos
23             ! depois fazemos outro rand() para decidir se vamos +1 ou
24             ! -1 naquela direção
25
26             idir = int(2*rand()) + 1 ! será ou 1 ou 2
27
28             ! para decidir +1 ou -1 usamos o algoritmo da tarefa 2
29             irand = 2*int(2.e0 * rand()) - 1
30
31             !write(*,*) idir, irand
32
33             iposicao(idir) = iposicao(idir) + irand
34         end do
35         !write(*,*) iposicao
36     write(1,*) iposicao
```

```

36
37     soma_r = soma_r + real(iposicao)
38     soma_r2 = soma_r2 + real( (iposicao(1)**2) +
    ↪ (iposicao(2)**2) )
39
40     end do
41     close(1)
42
43     soma_r = soma_r / real(n_andarilhos)
44     soma_r2 = soma_r2 / real(n_andarilhos)
45
46     write(*,*) "<r>:", soma_r
47     write(*,*) "<r^2>:", soma_r2
48
49     end
50

```

Para  $n = 10^4$ , temos

```

1  <r>:  -0.59350000000000003      -1.20550000000000000
2  <r^2>:  9811.9609999999993

```

E, para  $n = 10^6$ ,

```

1  <r>:  -38.618000000000002      17.184000000000001
2  <r^2>:  1007217.8240000000

```

Perceba que  $\langle r^2 \rangle$  é aproximadamente igual a  $n$ , que é o comportamento esperado. Além disso, esperamos que  $\langle \vec{r} \rangle \approx (0, 0)$ . Podemos ver que isso é aproximadamente válido, porém, conforme o número de passos vai aumentando, como não temos tantos andarilhos (apenas 2000), ele se distancia do 0. Para testar, modifiquei o programa para 20000 andarilhos e  $n = 10^5$  passos, que nos fornece

```

1  <r>:  -3.9292899999999999      2.1856300000000002
2  <r^2>:  100223.04918000000

```

Que é um valor muito mais próximo à origem.

Como temos que  $\langle \vec{r} \rangle \approx (0, 0)$ , então o valor de  $\Delta^2 = \langle \vec{r} \cdot \vec{r} \rangle - \langle \vec{r} \rangle \cdot \langle \vec{r} \rangle$  é a mesma coisa que  $\langle r^2 \rangle = n$  (o termos sendo subtraído é igual a 0, logo sobra apenas o módulo ao quadrado de  $\vec{r}$ ).

Plotando todas as simulações num gráfico, obtemos

Gráfico da dispersão de 2000 andarilhos

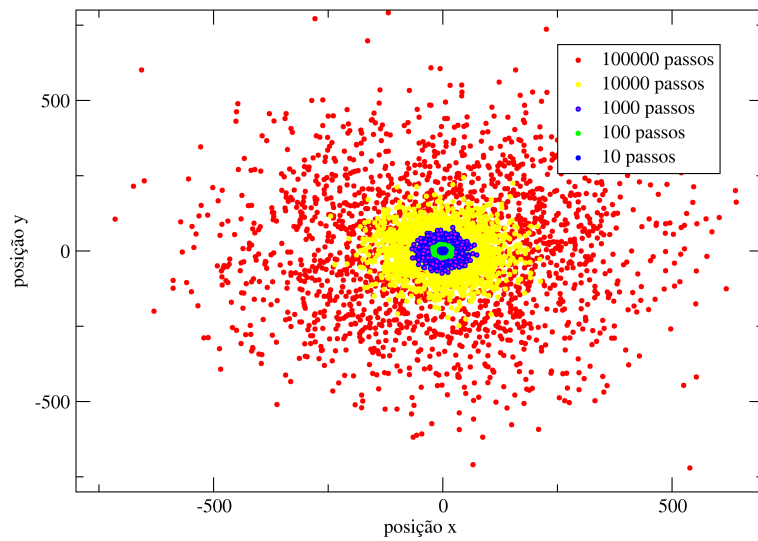


Figura 3: Posição final dos andarilhos aleatórios em 2d, até  $10^5$  passos

Gráfico da dispersão de 2000 andarilhos

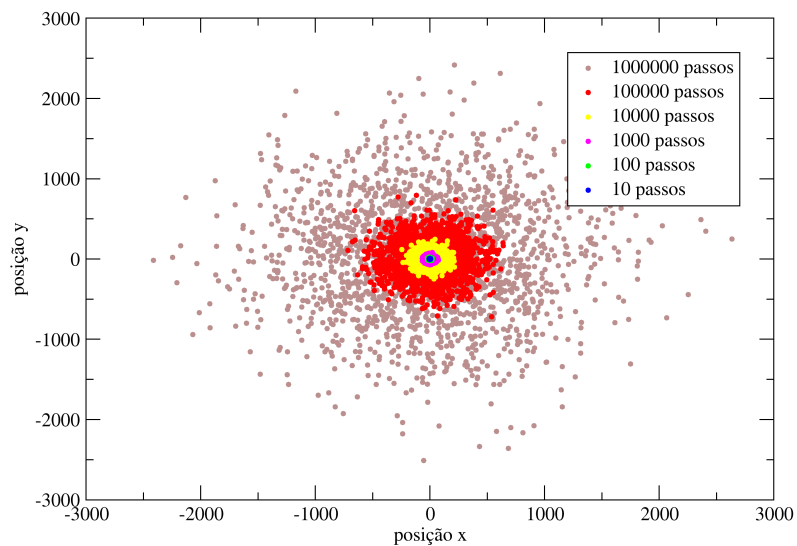


Figura 4: Posição final dos andarilhos aleatórios em 2d, até  $10^6$  passos

## 4 Tarefa 4

Neste caso, utilizamos o código do exercício anterior para gerar andarilhos aleatórios, mas particionamos a geração de andarilhos em 2500 iterações, chegando, ao final, a  $n$  passos. As iterações servem simplesmente para podermos calcular a entropia ao final de cada uma delas e gerar um gráfico da evolução da entropia ao longo do tempo (dos passos).

Para calcular a entropia do sistema, dividimos o espaço em uma malha com reticulados de um tamanho muito maior do que o tamanho de um passo (1). Verificamos se há um andarilho dentro de cada uma dessas malhas e utilizamos isso para calcular a probabilidade de haver um andarilho na malha. Com isso, calculamos a entropia.

Segue o programa:

```
1      implicit real*8 (a-h,o-z)
2      parameter(n_andarilhos=500) ! número de andarilhos
3      parameter(itamanho_malha=3000) ! tamanho total da malha
4      parameter(itamanho_particao=300) ! tamanho da subdivisão da
      ↪ malha
5      parameter(n_passos=1000000) ! 1 milhão de passos
6      parameter(n_iteracoes=2500) ! número de iterações/subdivisões
      ↪ do random walk
7      integer iposicoes(n_andarilhos, 2) ! Matriz posição de cada um
      ↪ dos andarilhos
8
9      open(unit=1, file='tarefa-4-saida.dat')
10
11     ! primeiro inicializar a matriz iposicoes
12     do i=1,n_andarilhos
13         iposicoes(i,1) = 0
14         iposicoes(i,2) = 0
15     end do
16
17     incremento_passos = n_passos/n_iteracoes ! Quantos passos damos
      ↪ em cada iteração
18     i_n_divisoes_malha = itamanho_malha/itamanho_particao ! Quantas
      ↪ subdivisões temos em cada eixo da malha
19
20     do niter=1,n_iteracoes
21         write(*,*) "Iteração", niter, "de", n_iteracoes
22         do j=( (niter-1)*incremento_passos
      ↪ ), (niter*incremento_passos)
23             do i=1,n_andarilhos
24                 ! O seguinte código copiado da tarefa 3.
```

```

25
26      ! como queremos 4 possibilidades, com 0.25 de chance
      ↪ cada um, fazemos o seguinte:
27      ! primeiro escolhemos qual das direções (x ou y)
      ↪ iremos andar,
28      ! depois fazemos outro rand() para decidir se vamos +1
      ↪ ou -1 naquela direção
29
30      idir = int(2*rand()) + 1 ! será ou 1 ou 2
31
32      ! para decidir +1 ou -1 usamos o algoritmo da tarefa 2
33      irand = 2*int(2.e0 * rand()) - 1
34
35      iposicoes(i,idir) = iposicoes(i,idir) + irand
36      end do
37  end do
38      ! Agora precisamos calcular a ENTROPIA do sistema. para
      ↪ fazer isso, vamos subdividir o espaço
39      ! em uma malha de partição itamanho_particao.
40      ! O tamanho total da malha, será de -3000 até 3000 nas duas
      ↪ direções (x e y)
41      ! (escolhemos isso com base no gráfico da tarefa 3.)
42      entropia = 0.e0
43      do i=-i_n_divisoes_malha,i_n_divisoes_malha-1
44          do j=-i_n_divisoes_malha,i_n_divisoes_malha-1
45              n_dentro = 0
46              do k=1,n_andarilhos
47                  ! como calculamos Pi? simplesmente vemos quantos
                  ↪ andarilhos estão dentro dessa célula, e
                  ↪ dividimos pelo número total
48                  ! de andarilhos!
49                  ! Como calcular se está dentro:
50                  ! i*itamanho_particao <= x_adarilho <
                  ↪ (i+1)*itamanho_particao
51                  ! e o mesmo para y
52                  ! j*itamanho_particao <= y_andarilho <
                  ↪ (j+1)*itamanho_particao
53                  ix_andarilho = iposicoes(k, 1)
54                  iy_andarilho = iposicoes(k, 2)
55
56                  if ( (i*itamanho_particao).le.ix_andarilho).and.
57      & ( (i+1)*itamanho_particao).gt.ix_andarilho ).and.
58      & ( j*itamanho_particao).le.iy_andarilho).and.
59      & ( (j+1)*itamanho_particao).gt.iy_andarilho )) then

```

```

60         n_dentro = n_dentro + 1
61     end if
62 end do
63 pi = real(n_dentro)/real(n_andarilhos)
64 if(pi.gt.0.e0)then
65     entropia = entropia - (pi * log(pi))
66     write(*,*) "Encontramos", n_dentro,
67 &     "andarilhos no ponto", i, j, "pi=", pi
68 end if
69 end do
70 end do
71 write(*,*) "Entropia:", entropia
72 ! no arquivo, escrevemos o número N de passos no eixo x, e a
73   ⇨ entropia no eixo Y
74 write(1,*)niter*incremento_passos,entropia
75
76 end do
77
78 close(1)
79
80 end

```

Para  $n = 10^6$  passos, e variando o tamanho da partição, obtemos o seguinte gráfico:

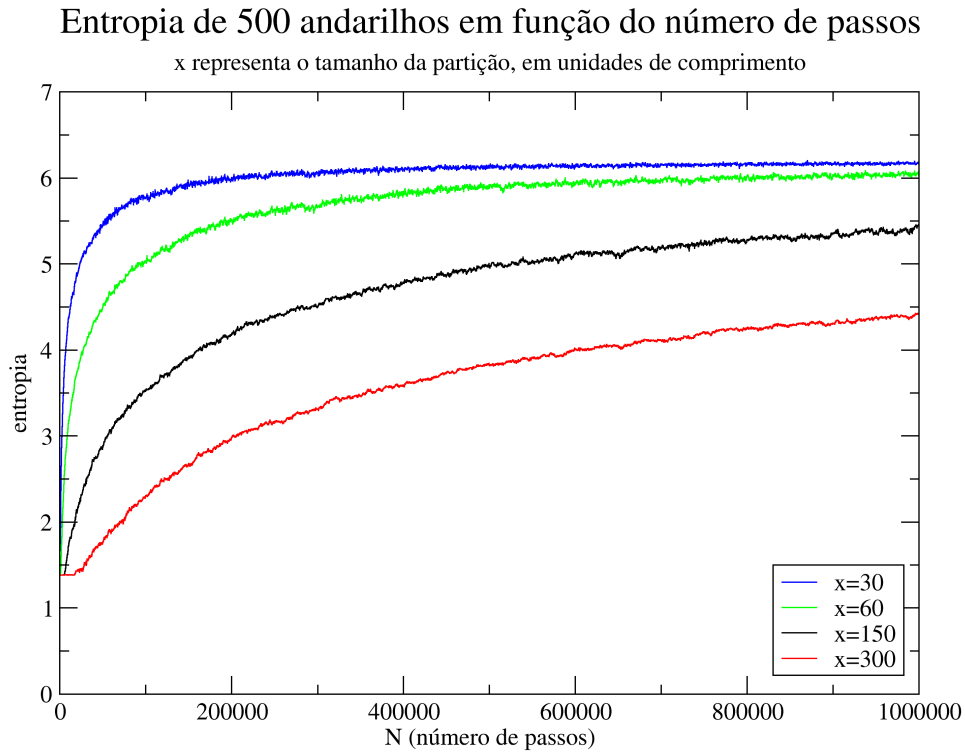


Figura 5: Evolução da entropia dos andarilhos aleatórios em 2d ao longo do tempo.

Como podemos ver, as partições menores tendem assintoticamente a um valor específico, e saem do regime linear muito rapidamente, enquanto que partições maiores demoram para sair do regime linear. Todas as curvas têm formato logarítmico, que é o esperado para uma grandeza como a entropia (que é calculada de forma logarítmica.)