

Análise experimental de algoritmos usando Python

Karen Catiguá Junqueira

`karen@ufu.com`

Matheus Prado Prandini Faria

`matheus_prandini@ufu.com`

Pedro Augusto Correa Braz

`pedro_acbraz@hotmail.com`

Faculdade de Computação
Universidade Federal de Uberlândia

16 de dezembro de 2016

Lista de Figuras

2.1	Mergesort com relação ao tempo com vetor aleatório.	8
2.2	Mergesort com relação ao número de comparações com vetor aleatório. . . .	9
2.3	Mergesort com relação ao tempo com vetor crescente.	11
2.4	Mergesort com relação ao número de comparações com vetor crescente. . . .	12
2.5	Mergesort com relação ao tempo com vetor decrescente.	14
2.6	Mergesort com relação ao número de comparações com vetor decrescente. . .	15
2.7	mergesort com relação ao tempo com vetor quase crescente 10%.	16
2.8	Mergesort com relação ao número de comparações com vetor quase crescente 10%.	17
2.9	Mergesort com relação ao tempo com vetor quase crescente 20%.	19
2.10	Mergesort com relação ao número de comparações com vetor quase crescente 20%.	20
2.11	Mergesort com relação ao tempo com vetor quase crescente 30%.	21
2.12	Mergesort com relação ao número de comparações com vetor quase crescente 30%.	22
2.13	Mergesort com relação ao tempo com vetor quase crescente 40%.	23
2.14	Mergesort com relação ao número de comparações com vetor quase crescente 40%.	24
2.15	Mergesort com relação ao tempo com vetor quase crescente 50%.	25
2.16	Mergesort com relação ao número de comparações com vetor quase crescente 50%.	26
2.17	Mergesort com relação ao tempo com vetor quase decrescente 10%.	27
2.18	Mergesort com relação ao número de comparações com vetor quase decrescente 10%.	28
2.19	Mergesort com relação ao tempo com vetor quase decrescente 20%.	29
2.20	Mergesort com relação ao número de comparações com vetor quase decrescente 20%.	30
2.21	Mergesort com relação ao tempo com vetor quase decrescente 30%.	31
2.22	Mergesort com relação ao número de comparações com vetor quase decrescente 30%.	32
2.23	Mergesort com relação ao tempo com vetor quase decrescente 40%.	34
2.24	Mergesort com relação ao número de comparações com vetor quase decrescente 40%.	35
2.25	Mergesort com relação ao tempo com vetor quase decrescente 50%.	37
2.26	Mergesort com relação ao número de comparações com vetor quase decrescente 50%.	38

Lista de Tabelas

2.1	MergeSort com Vetores Aleatorio	7
2.2	MergeSort com Vetores Crescentes	10
2.3	MergeSort com Vetores Decrescentes	13
2.4	MergeSort com Vetores Quase Crescentes 10%	16
2.5	MergeSort com Vetores Quase Crescentes 20%	18
2.6	MergeSort com Vetores Quase Crescentes 30%	21
2.7	MergeSort com Vetores Quase Crescentes 40%	23
2.8	MergeSort com Vetores Quase Crescentes 50%	25
2.9	MergeSort com Vetores Quase Decrescentes 10%	27
2.10	MergeSort com Vetores Quase Decrescentes 20%	29
2.11	MergeSort com Vetores Quase Decrescentes 30%	31
2.12	MergeSort com Vetores Quase Decrescentes 40%	33
2.13	MergeSort com Vetores Quase Decrescentes 50%	36

Lista de Listagens

A.1	../mergesort/mergesort.py	39
B.1	../mergesort/ensaio.py	40

Sumário

Lista de Figuras	2
Lista de Tabelas	3
1 Análise	6
2 Resultados	7
2.1 Tabelas	7
 Apêndice	 39
A Arquivo ../mergesort/mergesort.py	39
B Arquivo ../mergesort/ensaio.py	40

Capítulo 1

Análise

O algoritmo Merge Sort baseia-se no paradigma de divisão e conquista, pois divide o vetor em dois subvetores de tamanho igual, metade do vetor passado, ou com diferença de um entre eles até que alcance o caso trivial, vetor com apenas um elemento. Depois ordena os dois vetores recursivamente utilizando o Merge Sort. E, por fim, utiliza a subrotina Intercala de modo a combinar os dois subvetores gerados e obter um vetor ordenado.

Dessa forma, temos que o algoritmo realiza a divisão da metade dos elementos do vetor passado até que alcance o caso trivial, vetor com apenas um elemento. tem custo $teta(1)$, a conquista tem custo $piso(n/2) + teto(n/2)$ e a combinação tem custo linear, $teta(n)$. Assim, temos a seguinte recorrência representada por $T(n)$:

$$T(n) = T(piso(n/2)) + T(teto(n/2)) + teta(n) + teta(1)$$

Temos que resolvendo a recorrência, a complexidade de tempo do Merge Sort em todos os casos é $teta(n * lgn)$, pois independente do vetor de entrada, o algoritmo realiza a divisão do vetor até alcançar o caso base, para depois combinar os elementos a partir da subrotina Intercala.

Em termos de memória, o Merge Sort necessita de espaço linear devido ao fato da subrotina Intercala demandar a criação de um vetor auxiliar do tamanho do vetor original a fim de combinar os elementos dos subvetores gerados. Assim, a complexidade de espaço do algoritmo é $teta(n)$.

Capítulo 2

Resultados

2.1 Tabelas

n	comparações	tempo(s)
32	31	0.000564
64	63	0.001187
128	127	0.002625
256	255	0.005897
512	511	0.012599
1024	1023	0.027598
2048	2047	0.063681
4096	4095	0.161993
8192	8191	0.414297

Tabela 2.1: *MergeSort com Vetores Aleatorio*

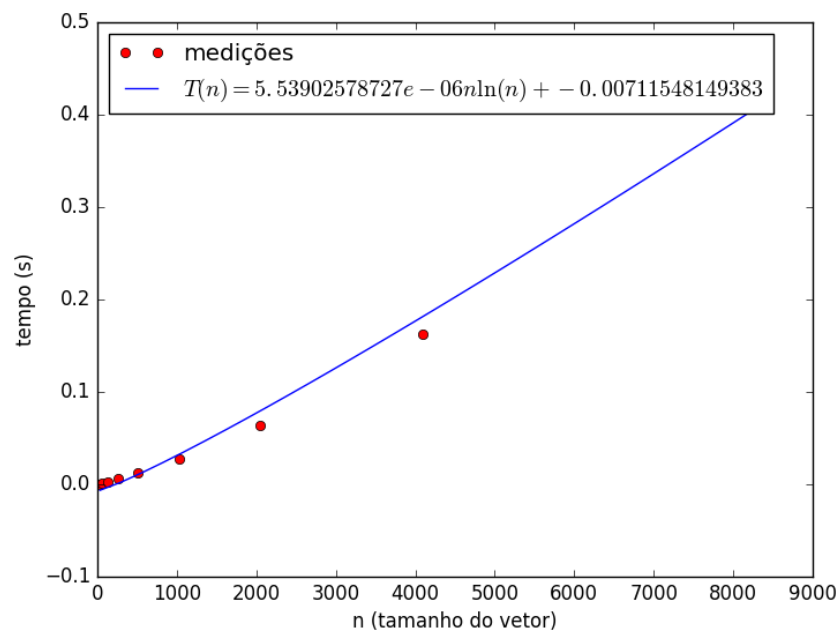


Figura 2.1: *Mergesort com relação ao tempo com vetor aleatório.*

Análise com relação ao tamanho do vetor 2^{32} :

$$5.53902578727 * 10^{-6} * n * \ln(n) - 0.00711548149383 = 551281.28171$$

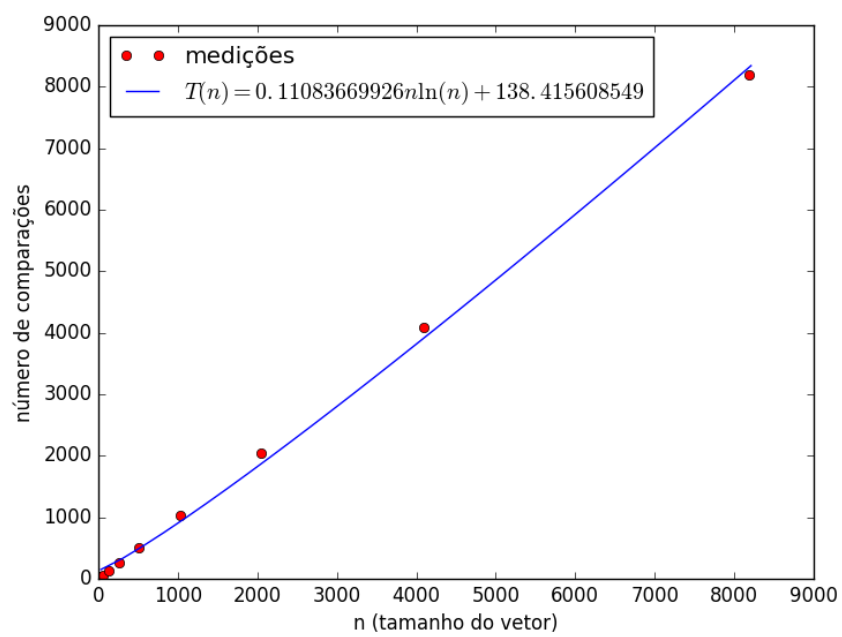


Figura 2.2: *Mergesort com relação ao número de comparações com vetor aleatório.*

Análise com relação ao tamanho do vetor 2^{32} :

$$0.1108367 * n * \ln(n) + 138.415608549 = 10558905163$$

n	comparações	tempo(s)
32	31	0.000599
64	63	0.001224
128	127	0.002711
256	255	0.005734
512	511	0.012676
1024	1023	0.027952
2048	2047	0.063704
4096	4095	0.157437
8192	8191	0.411806

Tabela 2.2: *MergeSort com Vetores Crescentes*

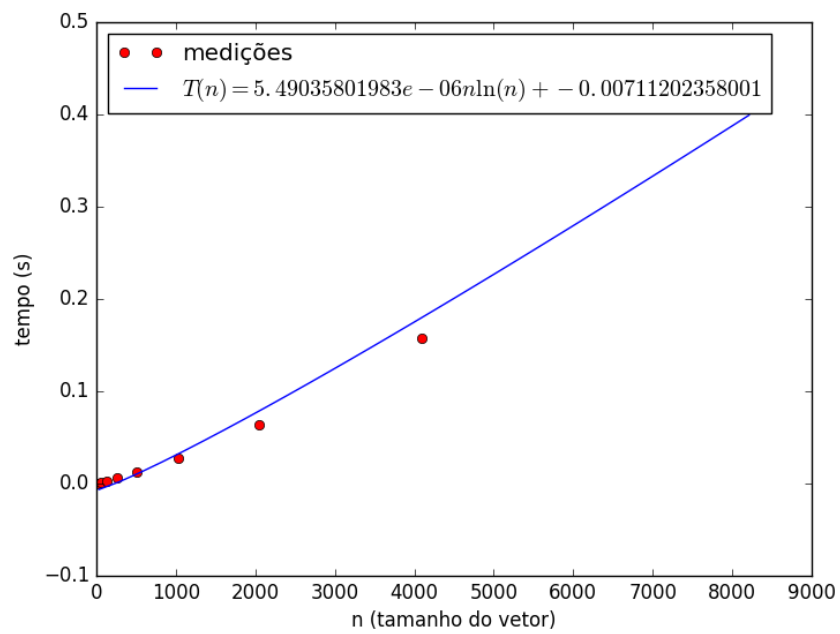


Figura 2.3: *Mergesort com relação ao tempo com vetor crescente.*

Análise com relação ao tamanho do vetor 2^{32} :

$$5.49035801983 * 10^{-6} * n * \ln(n) - 0.00711202358001 = 548274.78192$$

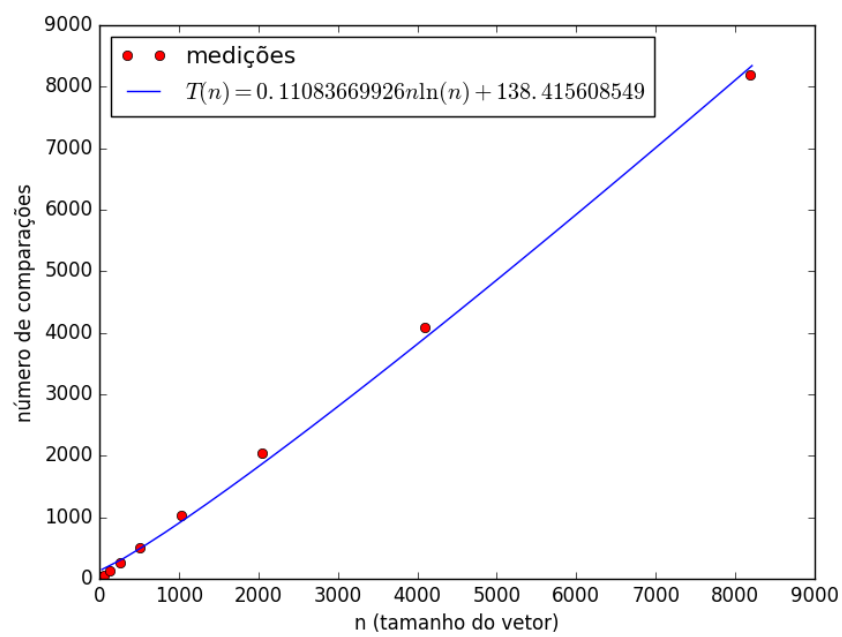


Figura 2.4: *Mergesort com relação ao número de comparações com vetor crescente.*

Análise com relação ao tamanho do vetor 2^{32} :

$$0.1108367 * n * \ln(n) + 138.415608549 = 10558905163$$

n	comparações	tempo(s)
32	31	0.000609
64	63	0.001249
128	127	0.002686
256	255	0.005552
512	511	0.012529
1024	1023	0.029065
2048	2047	0.062935
4096	4095	0.153579
8192	8191	0.414567

Tabela 2.3: *MergeSort com Vetores Decrescentes*

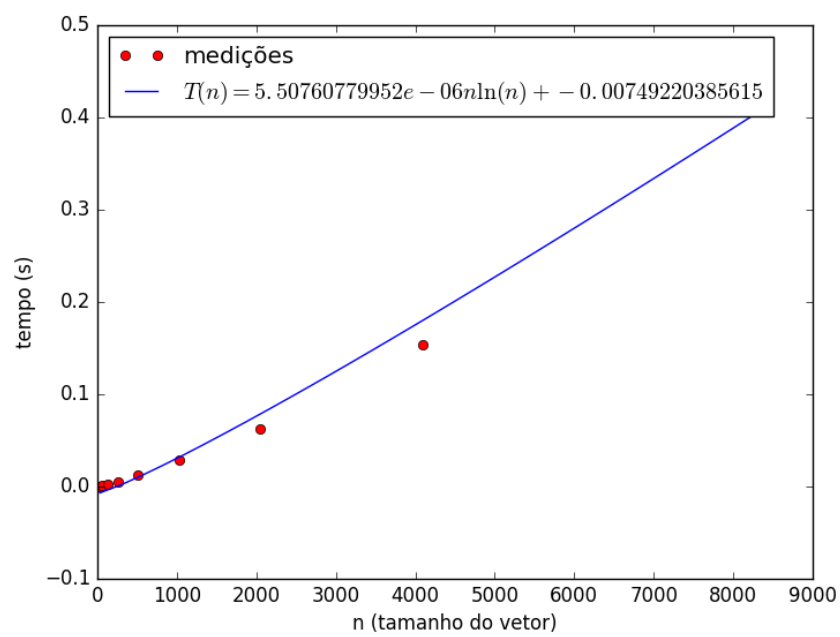


Figura 2.5: *Mergesort com relação ao tempo com vetor decrescente.*

Análise com relação ao tamanho do vetor 2^{32} :

$$5.50760779952 * 10^{-6} * n * \ln(n) - 0.00749220385615 = 549551.32148$$

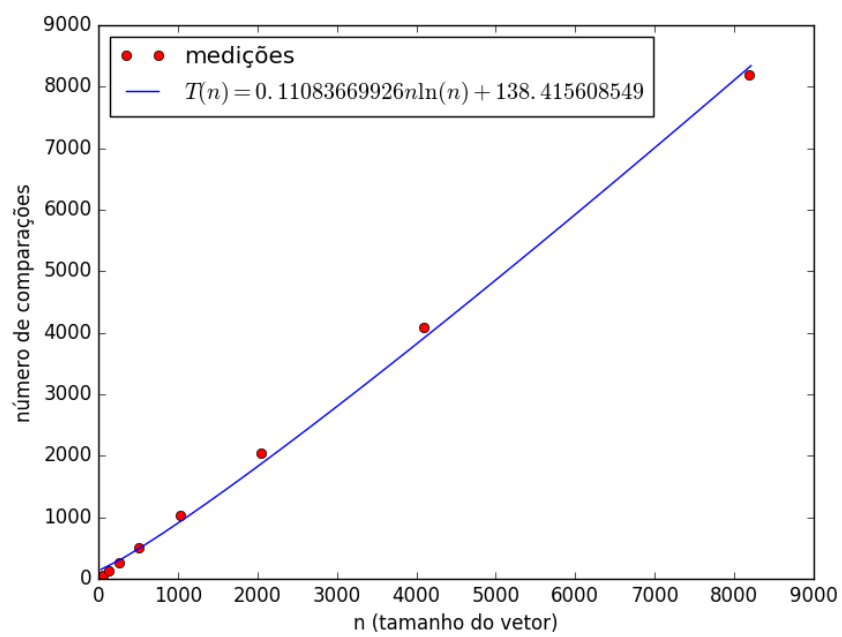


Figura 2.6: *Mergesort com relação ao número de comparações com vetor decrescente.*

Análise com relação ao tamanho do vetor 2^{32} :

$$0.1108367 * n * \ln(n) + 138.415608549 = 10558905163$$

n	comparações	tempo(s)
32	31	0.000558
64	63	0.001275
128	127	0.002606

Tabela 2.4: MergeSort com Vetores Quase Crescentes 10%

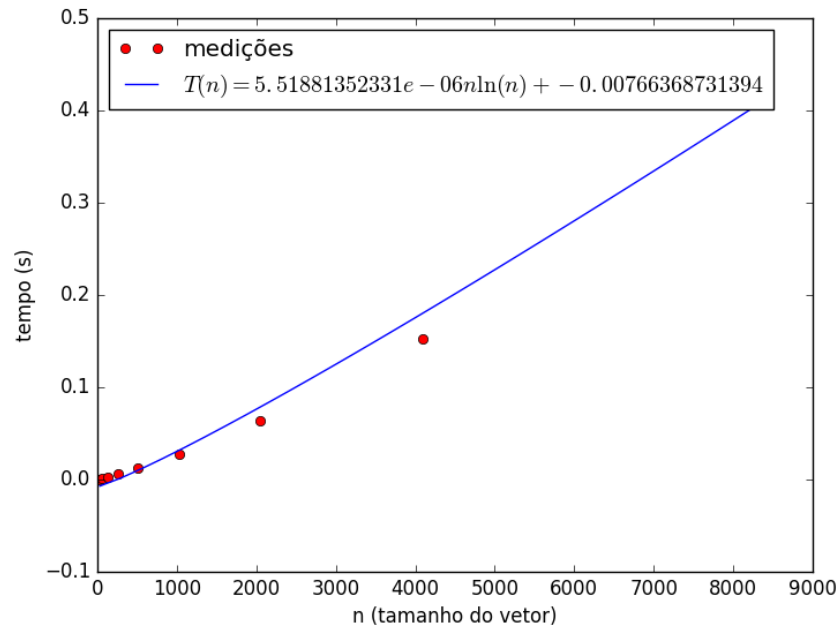


Figura 2.7: mergesort com relação ao tempo com vetor quase crescente 10%.

Análise com relação ao tamanho do vetor 2^{32} :

$$5.51881352331 * 10^{-6} * n * \ln(n) - 0.00766368731394 = 55122.29347$$

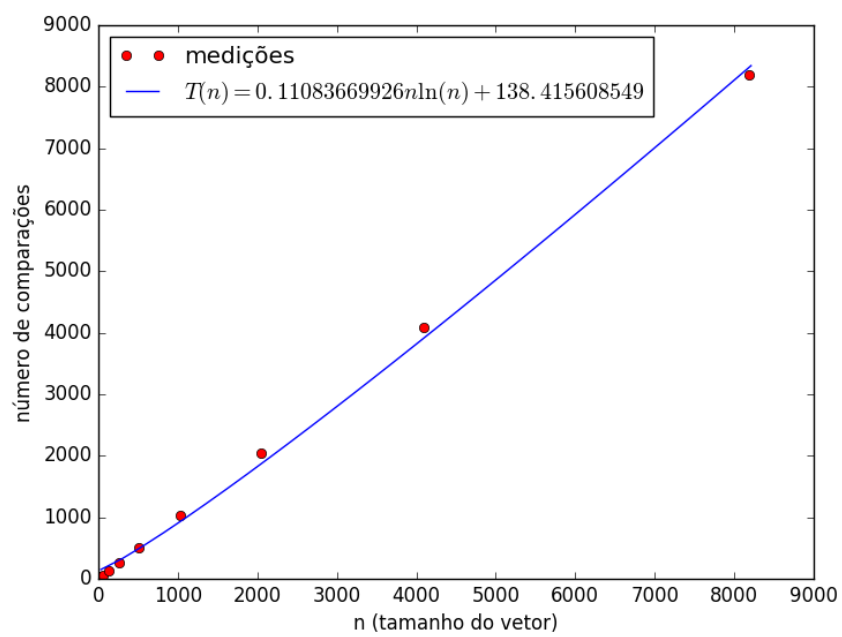


Figura 2.8: Mergesort com relação ao número de comparações com vetor quase crescente 10%.

Análise com relação ao tamanho do vetor 2^{32} :

$$0.1108367 * n * \ln(n) + 138.415608549 = 10558905163$$

n	comparações	tempo(s)
32	31	0.000575
64	63	0.001226
128	127	0.002614
256	255	0.005683
512	511	0.012552
1024	1023	0.027633
2048	2047	0.063362
4096	4095	0.161215
8192	8191	0.407783

Tabela 2.5: *MergeSort com Vetores Quase Crescentes 20%*

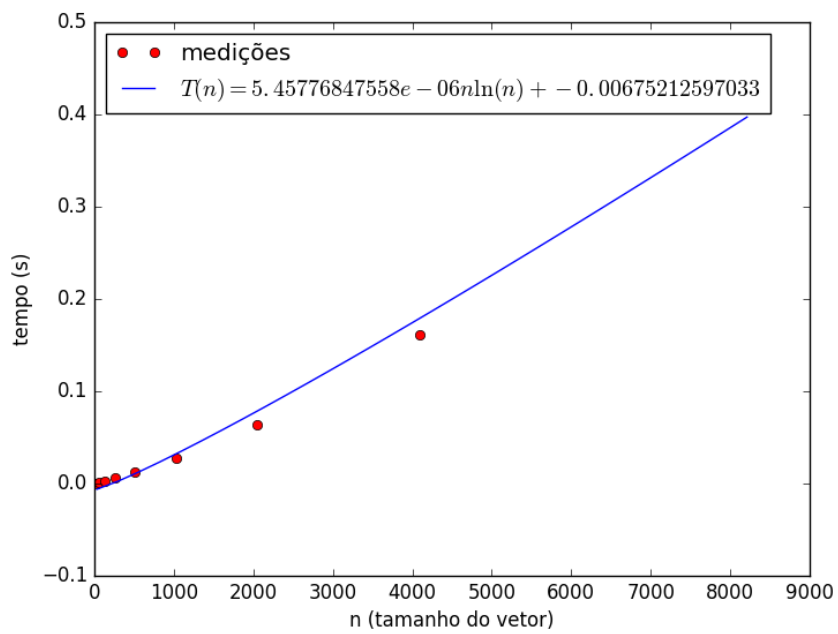


Figura 2.9: *Mergesort com relação ao tempo com vetor quase crescente 20%.*

Análise com relação ao tamanho do vetor 2^{32} :

$$5.45776847558 * 10^{-6} * n * \ln(n) - 0.00675212597033 = 54298.27160$$

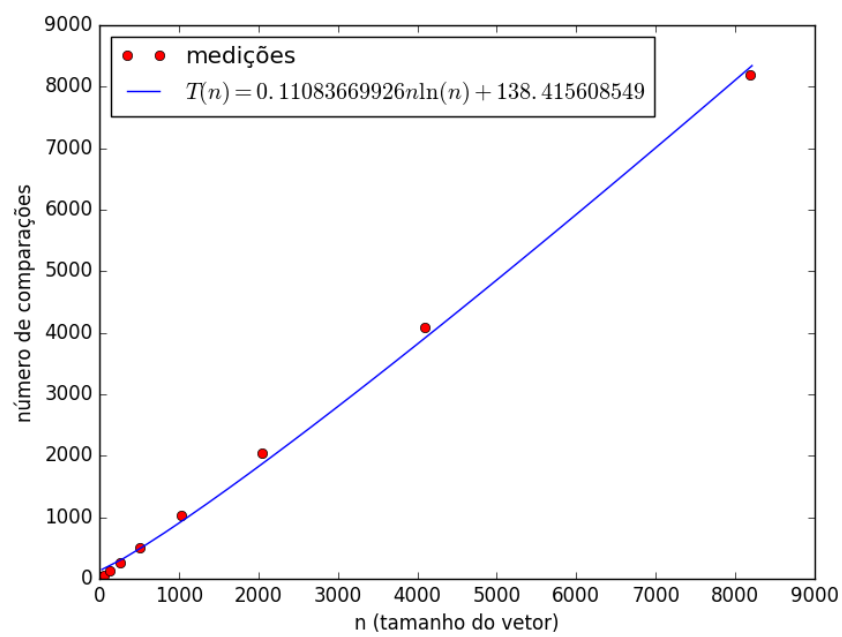


Figura 2.10: *Mergesort com relação ao número de comparações com vetor quase crescente 20%.*

Análise com relação ao tamanho do vetor 2^{32} :

$$0.1108367 * n * \ln(n) + 138.415608549 = 10558905163$$

n	comparações	tempo(s)
32	31	0.000543
64	63	0.001269
128	127	0.002676

Tabela 2.6: *MergeSort com Vetores Quase Crescentes 30%*

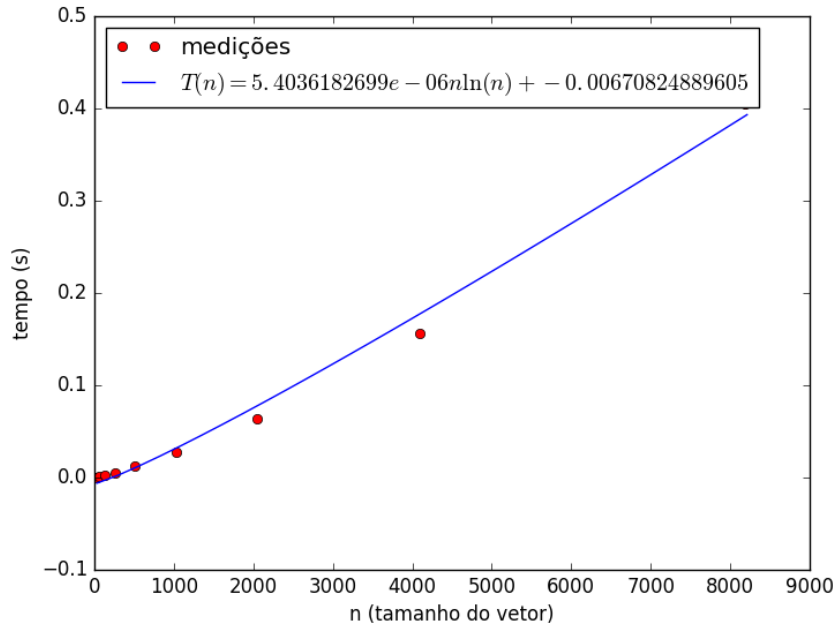


Figura 2.11: *Mergesort com relação ao tempo com vetor quase crescente 30%.*

Análise com relação ao tamanho do vetor 2^{32} :

$$5.4036182699 * 10^{-6} * n * \ln(n) - 0.00670824889605 = 53918.38192$$

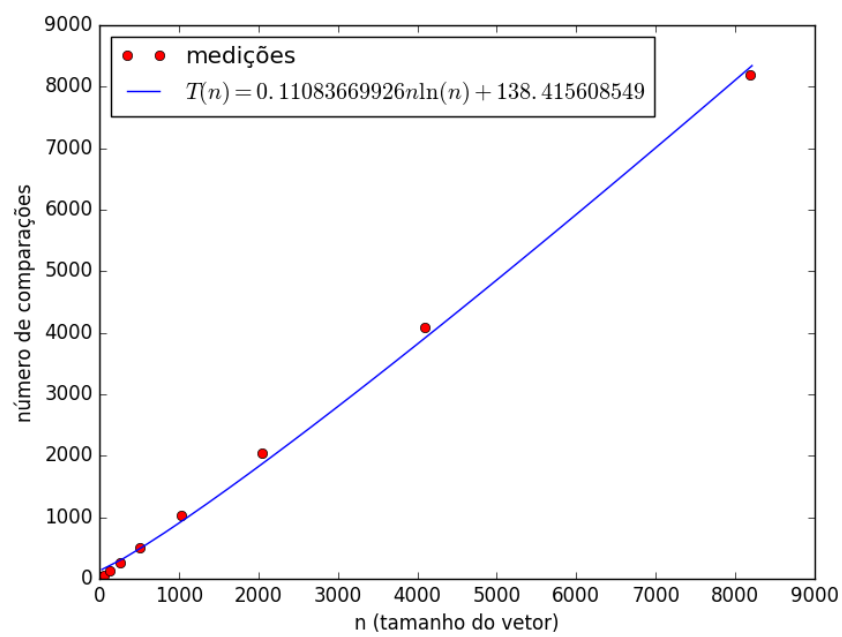


Figura 2.12: *Mergesort com relação ao número de comparações com vetor quase crescente 30%.*

Análise com relação ao tamanho do vetor 2^{32} :

$$0.1108367 * n * \ln(n) + 138.415608549 = 10558905163$$

n	comparações	tempo(s)
32	31	0.000582
64	63	0.001248
128	127	0.002682

Tabela 2.7: *MergeSort com Vetores Quase Crescentes 40%*

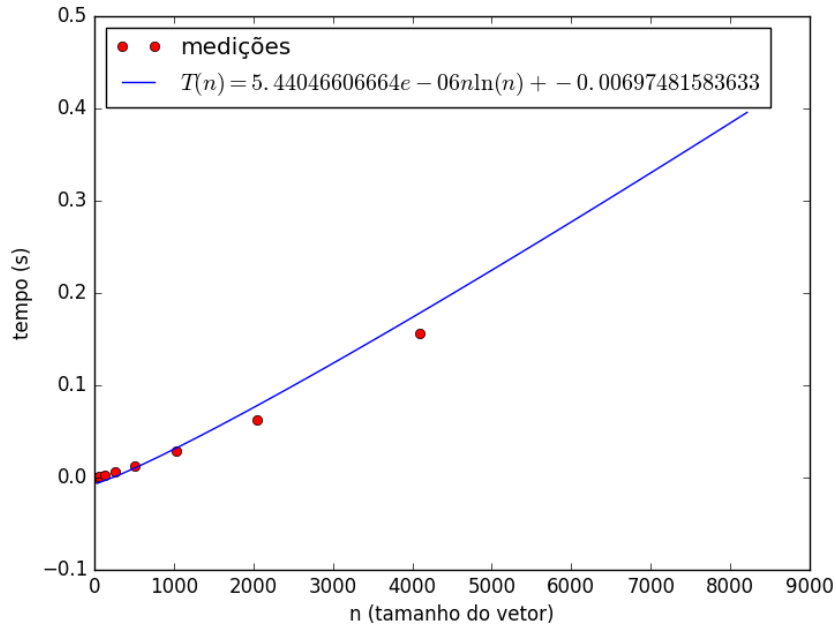


Figura 2.13: *Mergesort com relação ao tempo com vetor quase crescente 40%.*

Análise com relação ao tamanho do vetor 2^{32} :

$$5.44046606664 * 10^{-6} * n * \ln(n) - 0.00697481583633 = 54102.77152$$

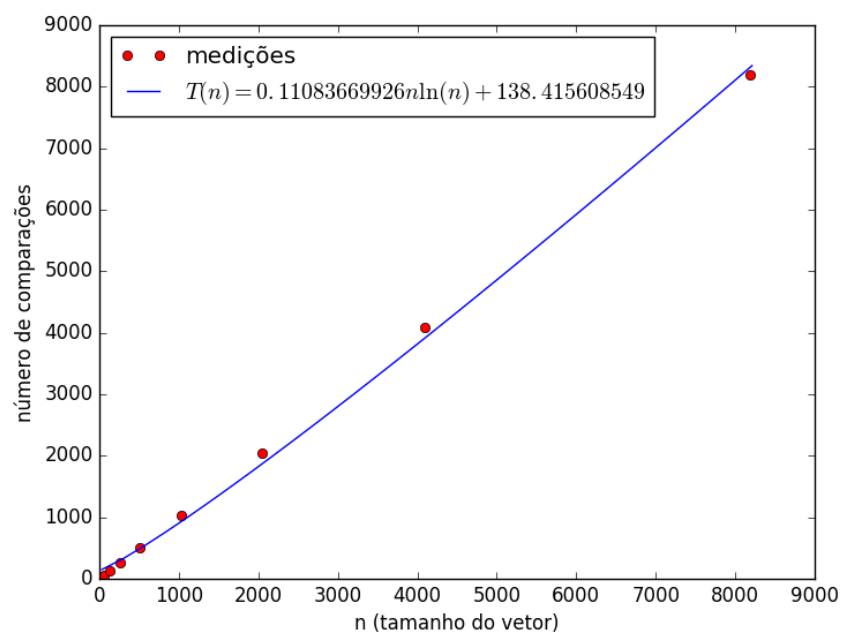


Figura 2.14: *Mergesort com relação ao número de comparações com vetor quase crescente 40%.*

Análise com relação ao tamanho do vetor 2^{32} :

$$0.1108367 * n * \ln(n) + 138.415608549 = 10558905163$$

n	comparações	tempo(s)
32	31	0.000567
64	63	0.001204
128	127	0.002598

Tabela 2.8: *MergeSort com Vetores Quase Crescentes 50%*

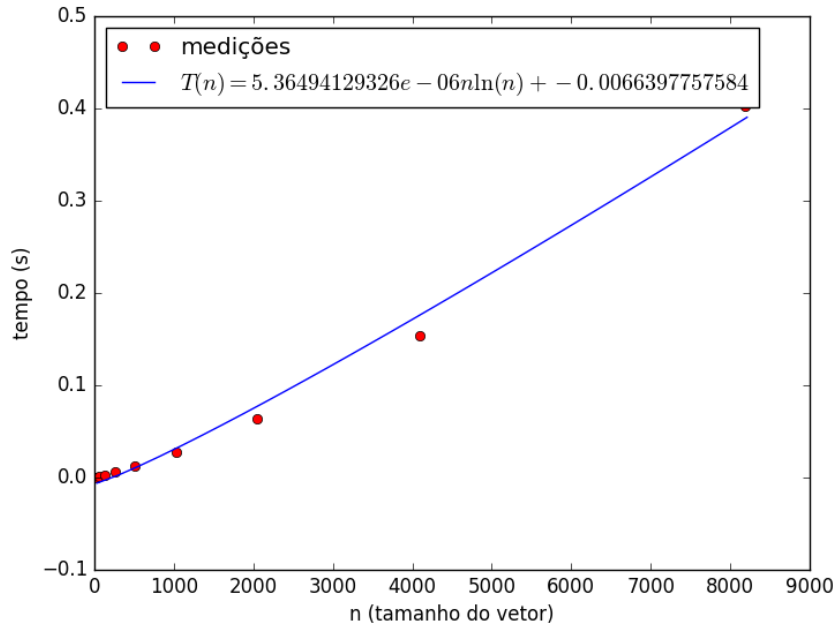


Figura 2.15: *Mergesort com relação ao tempo com vetor quase crescente 50%.*

Análise com relação ao tamanho do vetor 2^{32} :

$$5.36494129326 * 10^{-6} * n * \ln(n) - 0.0066397757584 = 53771.31092$$

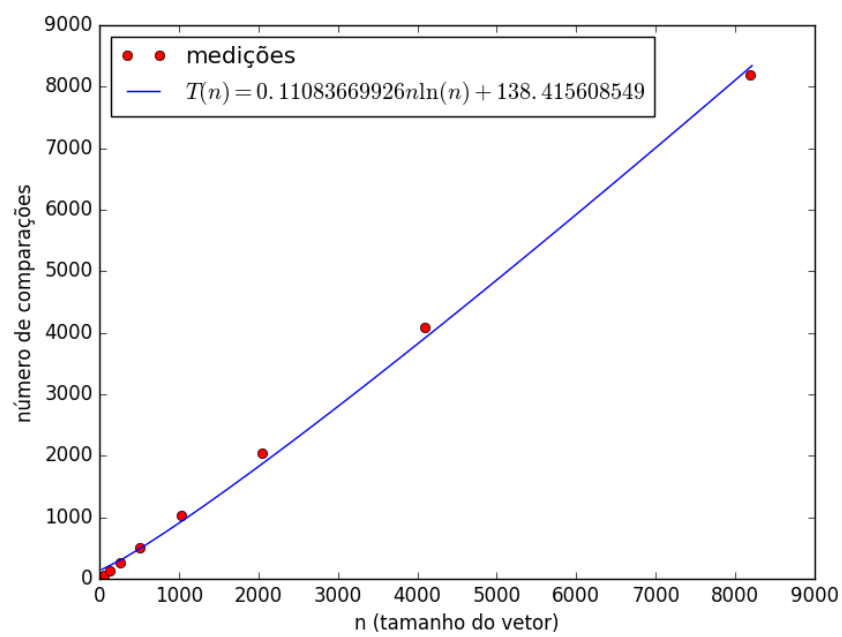


Figura 2.16: *Mergesort com relação ao número de comparações com vetor quase crescente 50%.*

Análise com relação ao tamanho do vetor 2^{32} :

$$0.1108367 * n * \ln(n) + 138.415608549 = 10558905163$$

n	comparações	tempo(s)
32	31	0.000569
64	63	0.001198
128	127	0.002699

Tabela 2.9: *MergeSort com Vetores Quase Decrescentes 10%*

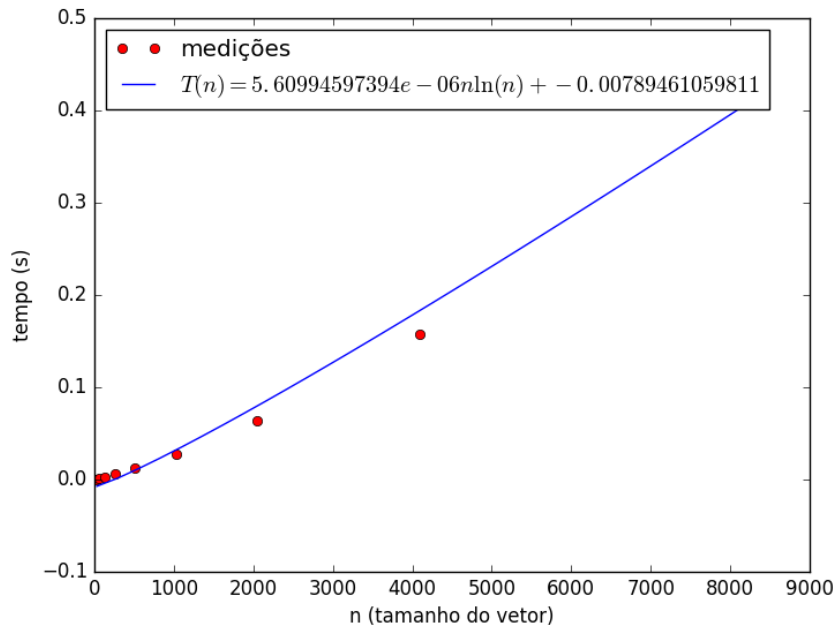


Figura 2.17: *Mergesort com relação ao tempo com vetor quase decrescente 10%.*

Análise com relação ao tamanho do vetor 2^{32} :

$$5.60994597394 * 10^{-6} * n * \ln(n) - 0.00789461059811 = 54328.48169$$

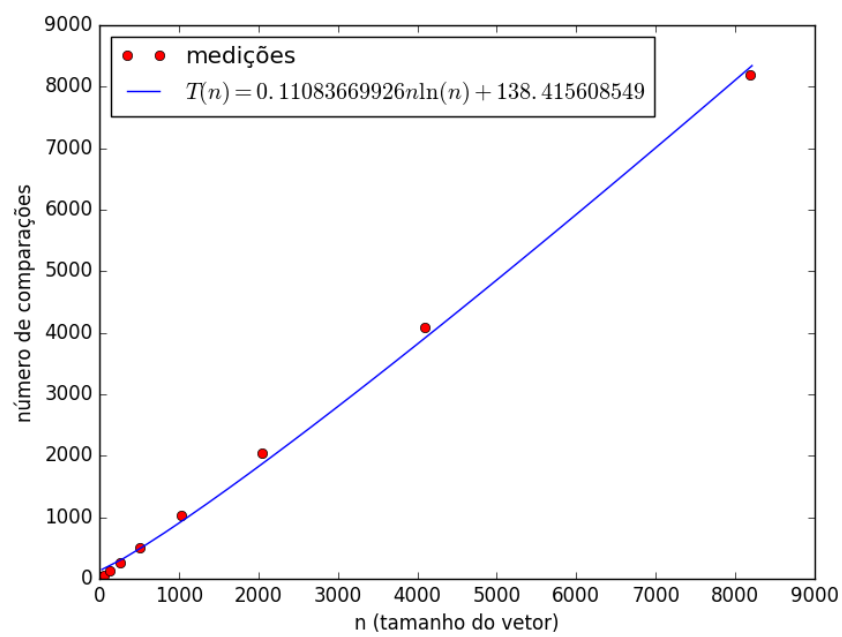


Figura 2.18: *Mergesort com relação ao número de comparações com vetor quase decrescente 10%.*

Análise com relação ao tamanho do vetor 2^{32} :

$$0.1108367 * n * \ln(n) + 138.415608549 = 10558905163$$

n	comparações	tempo(s)
32	31	0.000594
64	63	0.001271
128	127	0.002697

Tabela 2.10: *MergeSort com Vetores Quase Decrescentes 20%*

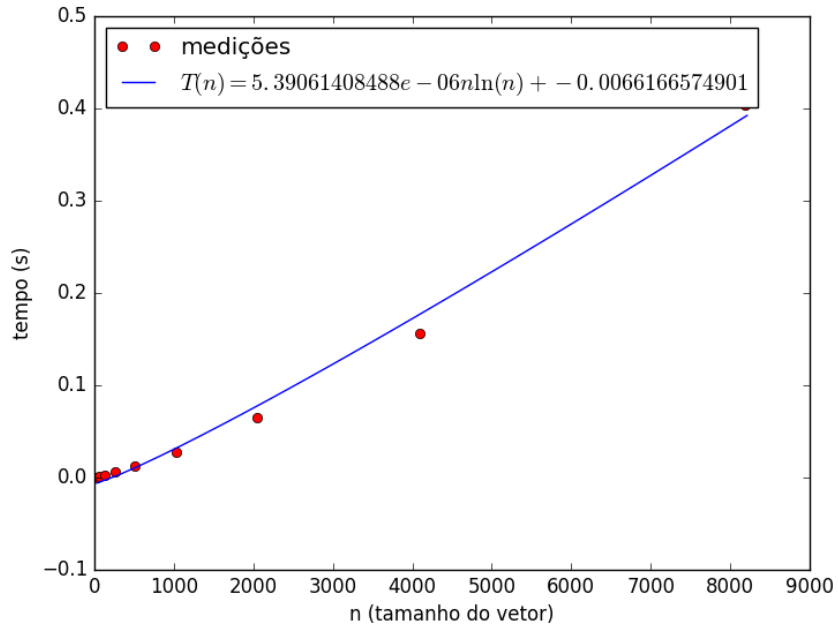


Figura 2.19: *Mergesort com relação ao tempo com vetor quase decrescente 20%.*

Análise com relação ao tamanho do vetor 2^{32} :

$$5.39061408488 * 10^{-6} * n * \ln(n) - 0.0066166574901 = 53891.67193$$

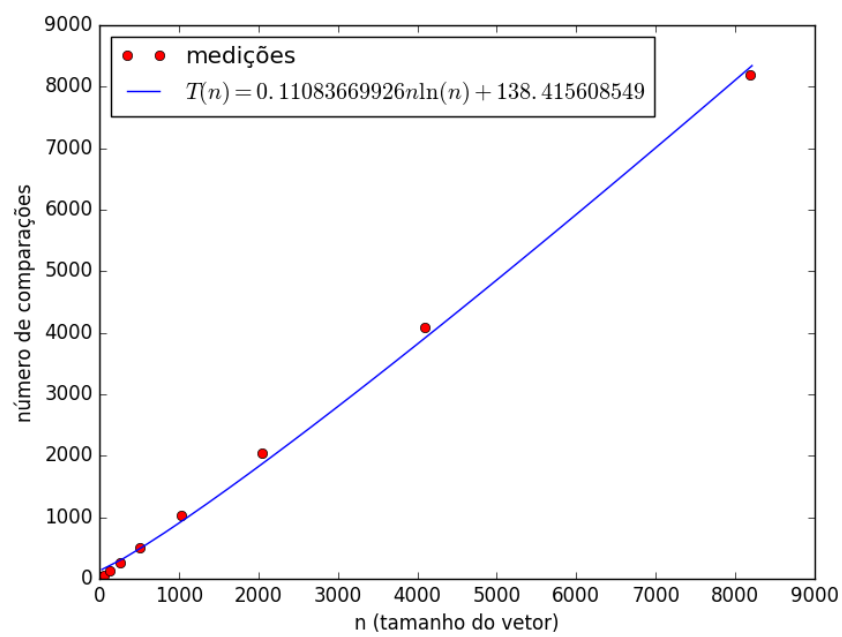


Figura 2.20: *Mergesort com relação ao número de comparações com vetor quase decrescente 20%.*

Análise com relação ao tamanho do vetor 2^{32} :

$$0.1108367 * n * \ln(n) + 138.415608549 = 10558905163$$

n	comparações	tempo(s)
32	31	0.000592
64	63	0.001200
128	127	0.002546

Tabela 2.11: *MergeSort com Vetores Quase Decrescentes 30%*

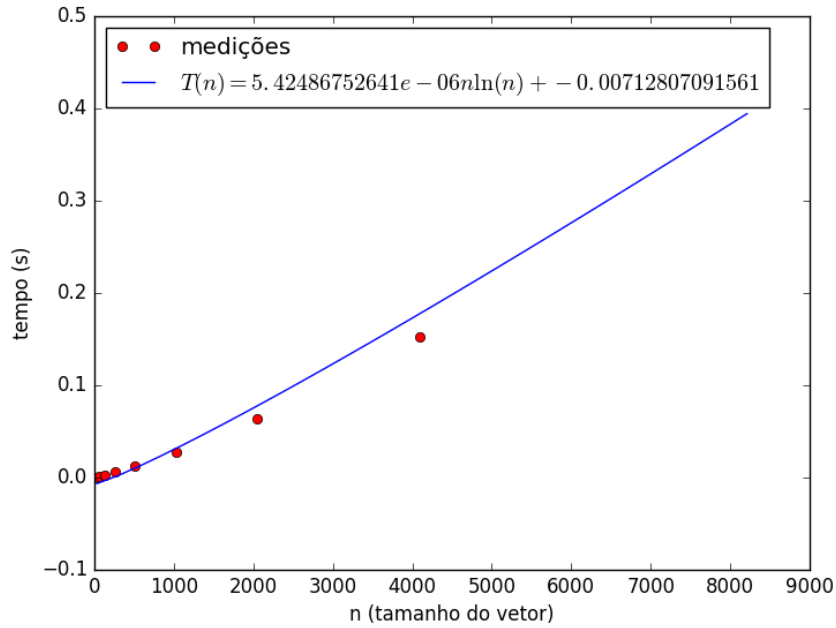


Figura 2.21: *Mergesort com relação ao tempo com vetor quase decrescente 30%.*

Análise com relação ao tamanho do vetor 2^{32} :

$$5.4248675261 * 10^{-6} * n * \ln(n) - 0.00712807091561 = 54010.28164$$

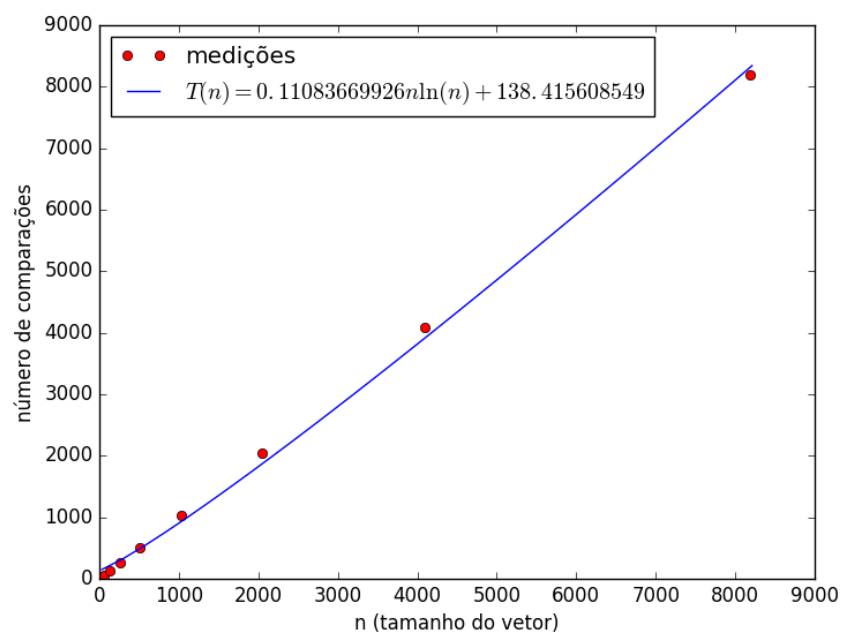


Figura 2.22: *Mergesort com relação ao número de comparações com vetor quase decrescente 30%.*

Análise com relação ao tamanho do vetor 2^{32} :

$$0.1108367 * n * \ln(n) + 138.415608549 = 10558905163$$

n	comparações	tempo(s)
32	31	0.000569
64	63	0.001289
128	127	0.002667
256	255	0.005804
512	511	0.012282
1024	1023	0.027300
2048	2047	0.063969
4096	4095	0.158139
8192	8191	0.401932

Tabela 2.12: *MergeSort com Vetores Quase Decrescentes 40%*

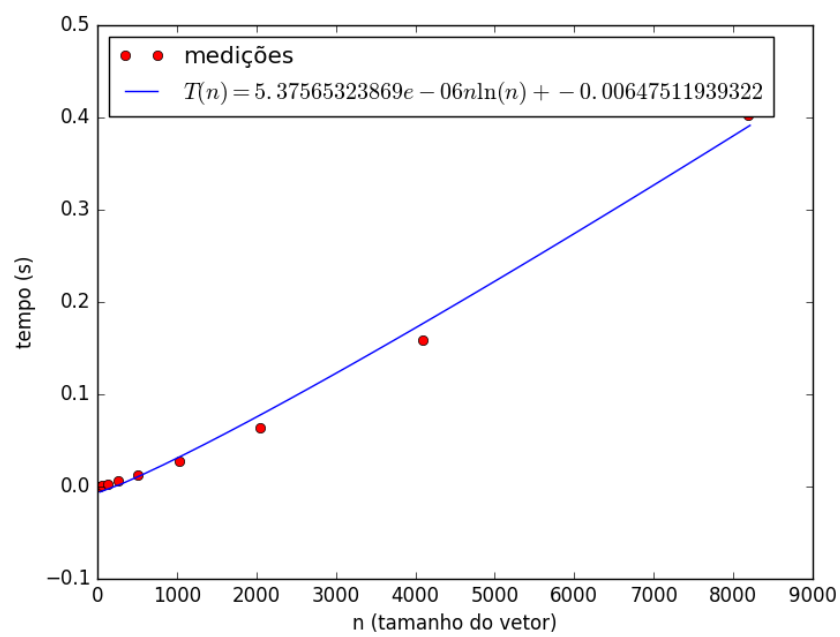


Figura 2.23: *Mergesort com relação ao tempo com vetor quase decrescente 40%.*

Análise com relação ao tamanho do vetor 2^{32} :

$$5.37565323869 * 10^{-6} * n * \ln(n) - 0.00647511939322 = 53793.19462$$

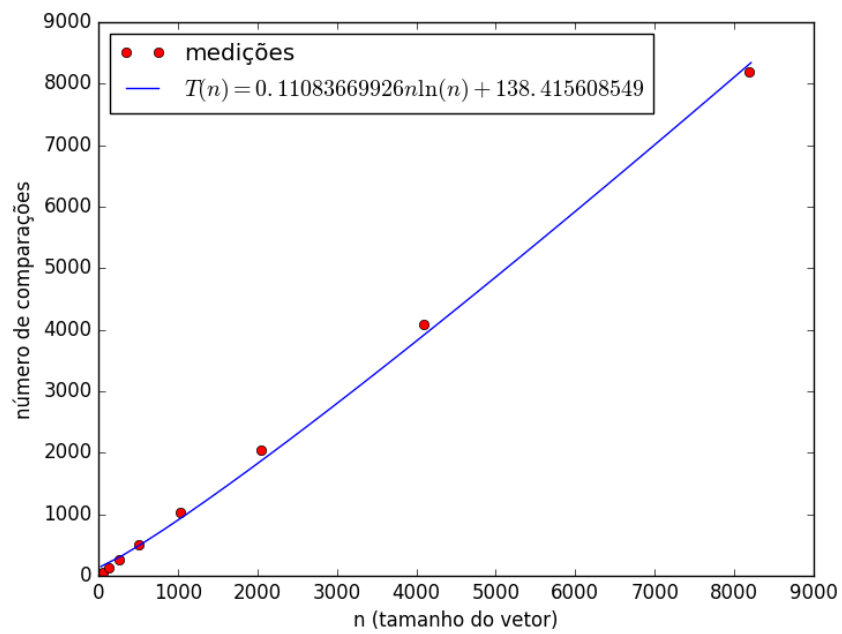


Figura 2.24: *Mergesort com relação ao número de comparações com vetor quase decrescente 40%.*

Análise com relação ao tamanho do vetor 2^{32} :

$$0.1108367 * n * \ln(n) + 138.415608549 = 10558905163$$

n	comparações	tempo(s)
32	31	0.000571
64	63	0.001224
128	127	0.002673
256	255	0.005522
512	511	0.012766
1024	1023	0.027884
2048	2047	0.063459
4096	4095	0.158878
8192	8191	0.416121

Tabela 2.13: *MergeSort com Vetores Quase Decrescentes 50%*

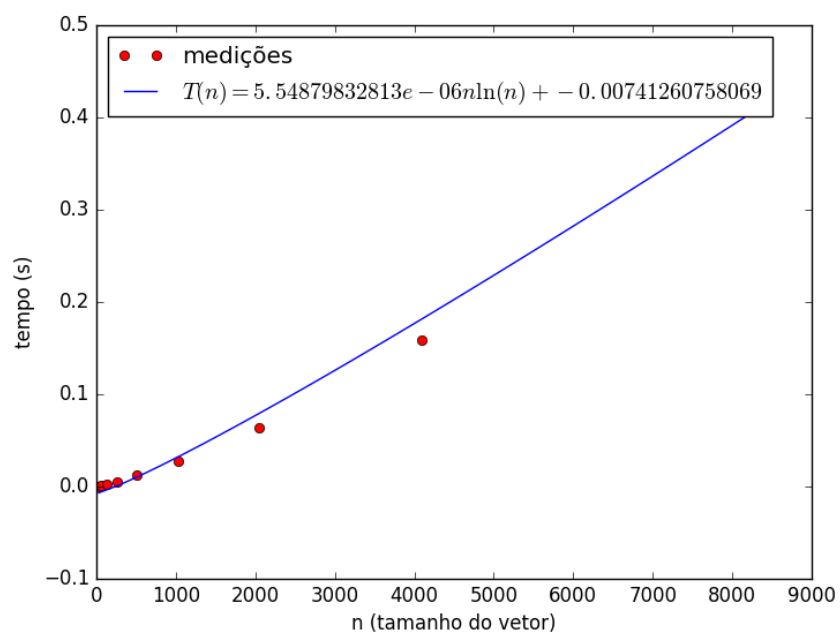


Figura 2.25: *Mergesort com relação ao tempo com vetor quase decrescente 50%.*

Análise com relação ao tamanho do vetor 2^{32} :

$$5.54879832813 * 10^{-6} * n * \ln(n) - 0.00741260758069 = 54872.76514$$

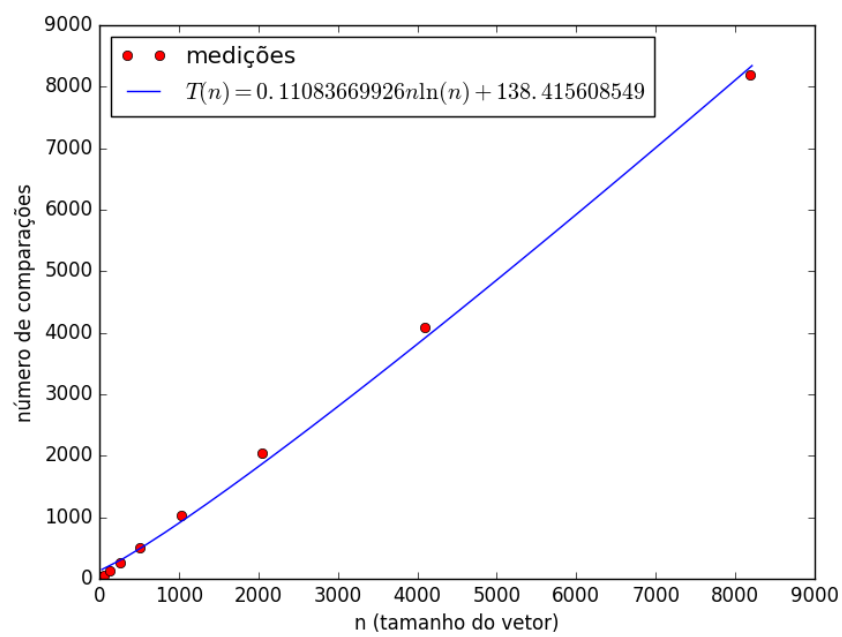


Figura 2.26: *Mergesort com relação ao número de comparações com vetor quase decrescente 50%.*

Análise com relação ao tamanho do vetor 2^{32} :

$$0.1108367 * n * \ln(n) + 138.415608549 = 10558905163$$

Apêndice A

Arquivo ../mergesort/mergesort.py

Listagem A.1: ../mergesort/mergesort.py

```
1 import math
2
3 #@profile
4 def intercala(A,p,q,r):
5     #print("antes: ", memory_usage_resource())
6     B = [0] *len(A)
7     for i in range(p, (q+1)):
8         B[i] = A[i]
9     for j in range(q+1, (r+1)):
10         B[r+q+1-j] = A[j]
11
12     i = p
13     j = r
14     #print("depois", memory_usage_resource())
15
16     for k in range (p, (r+1)):
17         if(B[i] <= B[j]):
18             A[k] = B[i]
19             i = i+1
20         else:
21             A[k] = B[j]
22             j = j-1
23
24 #@profile
25 def merge(A):
26     mergesort(A,0,len(A)-1)
27
28     #return A
29
30
31 @profile
32 def mergesort(A,esquerda,direita):
33     if(esquerda<direita):
34         meio = math.floor((esquerda+direita)/2)
35         mergesort(A,esquerda,meio)
36         mergesort(A,meio+1,direita)
37         intercala(A,esquerda,meio,direita)
```

Apêndice B

Arquivo ../mergesort/ensaio.py

Listagem B.1: ../mergesort/ensaio.py

```
1 import numpy as np
2 import argparse
3
4 from mergesort import *
5
6 parser = argparse.ArgumentParser()
7 parser.add_argument("arq_vetor",
8                     help="nome do arquivo contendo o vetor de teste")
9 args = parser.parse_args()
10
11 # Lê o arquivo contendo o vetor e passado na linha de comando como um
12 # vetor do Numpy.
13
14 vet = np.loadtxt(args.arq_vetor)
15 merge(vet)
```
