#### 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	Radix com relação ao tempo com vetor aleatório	8
2.2	Radix com relação ao número de comparações com vetor aleatório	9
2.3	Radix com relação ao tempo com vetor crescente	11
2.4	Radix com relação ao número de comparações com vetor crescente	12
2.5	Radix com relação ao tempo com vetor decrescente.	14
2.6	Radix com relação ao número de comparações com vetor decrescente	15
2.7	radix com relação ao tempo com vetor quase crescente 10%	17
2.8	Radix com relação ao número de comparações com vetor quase crescente 10%.	18
2.9	Radix com relação ao tempo com vetor quase crescente 20%	20
2.10	Radix com relação ao número de comparações com vetor quase crescente 20%.	21
2.11	Radix com relação ao tempo com vetor quase crescente 30%	22
2.12	Radix com relação ao número de comparações com vetor quase crescente 30%.	23
2.13	Radix com relação ao tempo com vetor quase crescente 40%	25
2.14	Radix com relação ao número de comparações com vetor quase crescente 40%.	26
2.15	Radix com relação ao tempo com vetor quase crescente 50%	28
2.16	Radix com relação ao número de comparações com vetor quase crescente 50%.	29
2.17	Radix com relação ao tempo com vetor quase decrescente 10%	30
2.18	Radix com relação ao número de comparações com vetor quase decrescente	
	10%	31
2.19	Radix com relação ao tempo com vetor quase decrescente 20%	33
2.20	Radix com relação ao número de comparações com vetor quase decrescente	
	20%	34
2.21	Radix com relação ao tempo com vetor quase decrescente 30%	35
2.22	Radix com relação ao número de comparações com vetor quase decrescente	
	30%	36
2.23	Radix com relação ao tempo com vetor quase decrescente 40%	37
2.24	Radix com relação ao número de comparações com vetor quase decrescente	
	40%	38
2.25	Radix com relação ao tempo com vetor quase decrescente 50%	40
2.26	Radix com relação ao número de comparações com vetor quase decrescente	
	50%	41

## Lista de Tabelas

2.1	RadixSort com Vetores	Aleatorio	7
2.2	RadixSort com Vetores	Crescentes	10
2.3	RadixSort com Vetores	Decrescentes	13
2.4	RadixSort com Vetores	Quase Crescentes 10%	16
2.5	RadixSort com Vetores	Quase Crescentes 20%	19
2.6	RadixSort com Vetores	Quase Crescentes 30%	22
2.7	RadixSort com Vetores	Quase Crescentes 40%	24
2.8	RadixSort com Vetores	Quase Crescentes 50%	27
2.9	RadixSort com Vetores	Quase Decrescente 10%	30
2.10	RadixSort com Vetores	Quase Decrescente 20%	32
2.11	RadixSort com Vetores	Quase Decrescente 30%	35
2.12	RadixSort com Vetores	Quase Decrescente 40%	37
2.13	RadixSort com Vetores	Quase Decrescente 50%	39

## Lista de Listagens

A.1	/radix/radix.py																	4	2
B.1	/radix/ensaio.py																	4	4

## Sumário

Li	sta de Figuras	2
Li	sta de Tabelas	3
1	Análise	6
2	Resultados           2.1 Tabelas	<b>7</b> 7
$\mathbf{A}$	pêndice	42
A	Arquivo/radix/radix.py	42
В	Arquivo/radix/ensaio.py	44

#### Capítulo 1

#### Análise

O Radix Sort é considerado um algoritmo linear não baseado em comparações. Considerase seu uso em casos onde os elementos são números inteiros de comprimento máximo constante, isto é, independentes do tamanho do vetor. Além disso, é possível utilizá-lo para ordenar certos tipos de elementos como datas, CEPs e palavras em ordem lexicográficas. Esse algoritmo resolve o problema de ordenar um vetor no qual os elementos podem ser representados com apenas d dígitos, sendo d uma constante. Ele utiliza um método de ordenação estável como subrotina de forma a ordenar o vetor do dígito menos significativo para o mais significativo, com o objetivo de poupar memória adicional.

A sua complexidade depende da complexidade do algoritmo estável utilizado. Temos os seguintes algoritmos estáveis vistos em sala: Insertion Sort, Merge Sort e Counting Sort. Comparando a complexidade dos três, temos que o primeiro é  $teta(n^2)$ , o segundo é teta(n\*lgn) e o terceiro é teta(n+k). Dessa forma, temos que a complexidade total do Radix Sort é teta(d\*f(n)), na qual teta(f(n)) é a complexidade do algoritmo estável. No caso de utilizarmos o Counting Sort, a complexidade total do Radix será teta(d\*(n+k)). Se k pertencer teta(n) a complexidade total do Radix será teta(d\*n), ou seja, complexidade linear em n.

Em termos de memória, temos que esse algoritmo necessita armazenar dois vetores auxiliares no caso de utilzar o Counting Sort como subrotina: um do tamanho do vetor a ser ordenado e outro do tamanho de k.

# Capítulo 2

### Resultados

#### 2.1 Tabelas

n	comparações	tempo(s)
32	1	0.000309
64	1	0.000556
128	1	0.000987
256	1	0.001976
512	1	0.003803
1024	1	0.007793
2048	1	0.015191
4096	1	0.030633
8192	1	0.060610

Tabela 2.1: RadixSort com Vetores Aleatorio

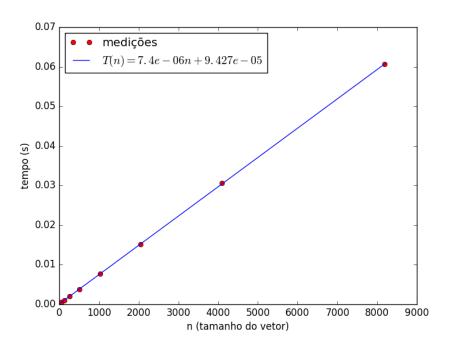


Figura 2.1: Radix com relação ao tempo com vetor aleatório.

$$7.4*10^{-6}*n + 9.427*10^{-5} = 1.365059061e + 14$$

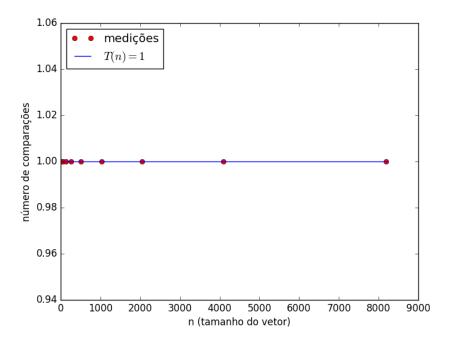


Figura 2.2: Radix com relação ao número de comparações com vetor aleatório.

n	comparações	tempo(s)
32	1	0.000306
64	1	0.000529
128	1	0.000999
256	1	0.001908
512	1	0.003865
1024	1	0.007595
2048	1	0.015088
4096	1	0.030361
8192	1	0.058781

Tabela 2.2: RadixSort com Vetores Crescentes

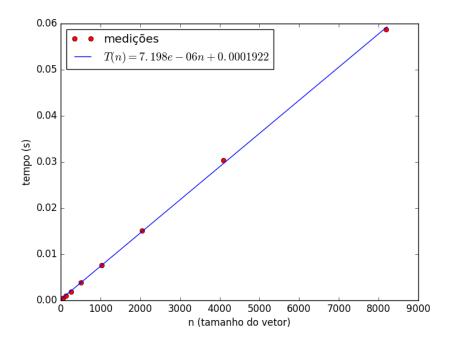


Figura 2.3: Radix com relação ao tempo com vetor crescente.

$$7.198*10^{-6}*n + 0.0001922 = 30915.17479$$

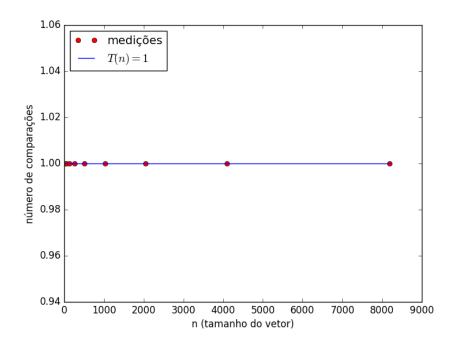


Figura 2.4: Radix com relação ao número de comparações com vetor crescente.

n	comparações	tempo(s)
32	1	0.000295
64	1	0.000525
128	1	0.001001
256	1	0.001945
512	1	0.003881
1024	1	0.007522
2048	1	0.015137
4096	1	0.029712
8192	1	0.058699

Tabela 2.3: RadixSort com Vetores Decrescentes

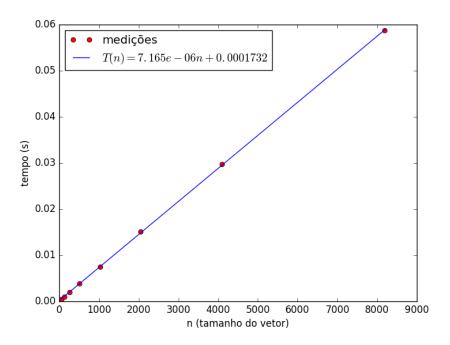


Figura 2.5: Radix com relação ao tempo com vetor decrescente.

$$7.165*10^{-6}*n + 0.0001732 = 30773.44085$$

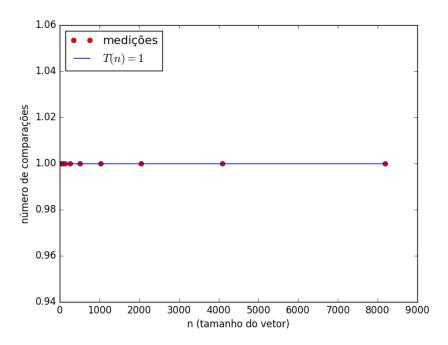


Figura 2.6: Radix com relação ao número de comparações com vetor decrescente.

n	comparações	tempo(s)
32	1	0.000305
64	1	0.000525
128	1	0.000981
256	1	0.001916
512	1	0.003801
1024	1	0.007496
2048	1	0.015655
4096	1	0.029552
8192	1	0.058935

 ${\bf Tabela~2.4:}~ \textit{RadixSort~com~Vetores~Quase~Crescentes~} 10\%$ 

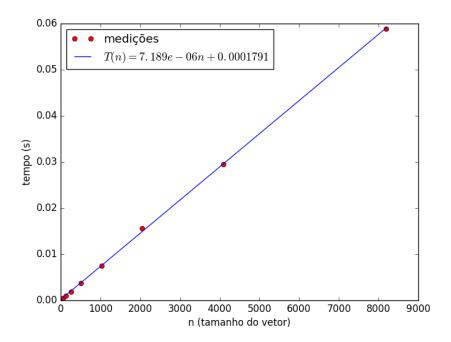


Figura 2.7: radix com relação ao tempo com vetor quase crescente 10%.

$$7.189*10^{-6}*n + 0.0001791 = 30876.51989$$

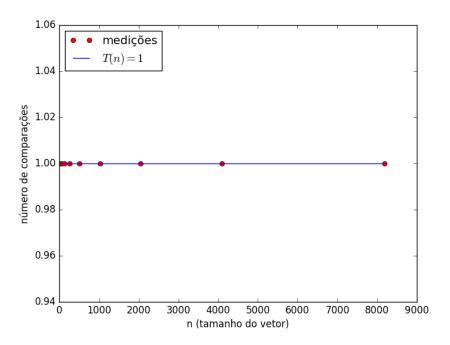


Figura 2.8: Radix com relação ao número de comparações com vetor quase crescente 10%.

n	comparações	tempo(s)
32	1	0.000305
64	1	0.000530
128	1	0.000981
256	1	0.001906
512	1	0.003752
1024	1	0.007721
2048	1	0.015039
4096	1	0.029841
8192	1	0.058711

 $\textbf{Tabela 2.5:} \ \textit{RadixSort com Vetores Quase Crescentes} \ 20\%$ 

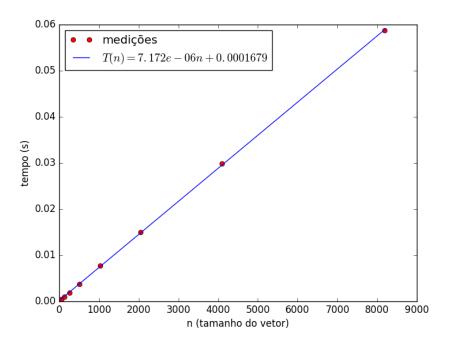


Figura 2.9: Radix com relação ao tempo com vetor quase crescente 20%.

$$7.172*10^{-6}*n + 0.0001679 = 30803.50545$$

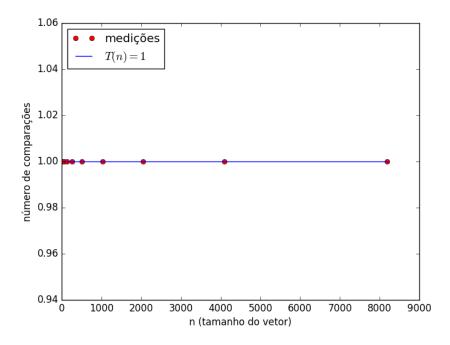


Figura 2.10: Radix com relação ao número de comparações com vetor quase crescente 20%.

n	comparações	tempo(s)
32	1	0.000300
64	1	0.000541
128	1	0.001082

Tabela 2.6: RadixSort com Vetores Quase Crescentes 30%

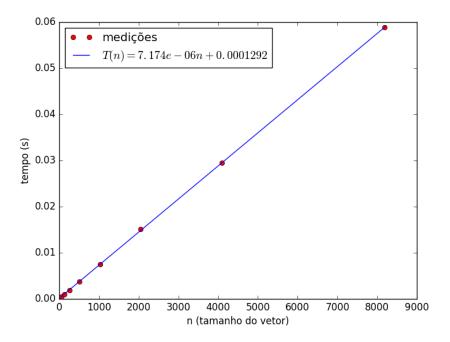


Figura 2.11: Radix com relação ao tempo com vetor quase crescente 30%.

$$7.174*10^{-6}*n + 0.0001292 = 30812.09538$$

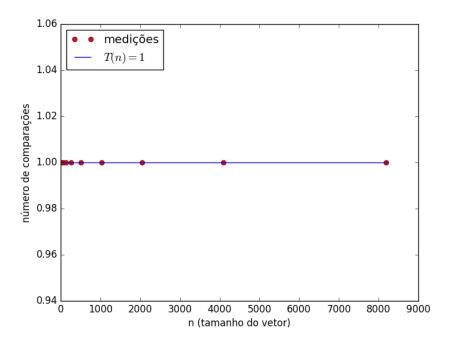


Figura 2.12: Radix com relação ao número de comparações com vetor quase crescente 30%.

n	comparações	tempo(s)
32	1	0.000296
64	1	0.000537
128	1	0.001016
256	1	0.001940
512	1	0.003804
1024	1	0.007566
2048	1	0.014913
4096	1	0.029861
8192	1	0.061097

 ${\bf Tabela~2.7:}~ \textit{RadixSort~com~Vetores~Quase~Crescentes}~40\%$ 

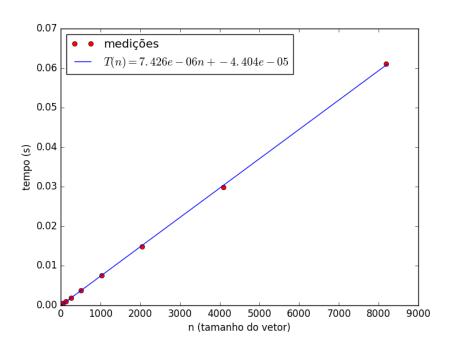


Figura 2.13: Radix com relação ao tempo com vetor quase crescente 40%.

$$7.426*10^{-6}*n - 4.404*10^{-5} = 31894.4271$$

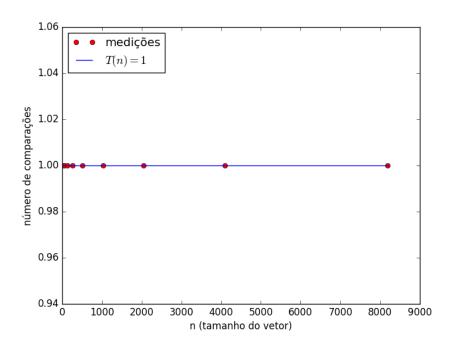


Figura 2.14: Radix com relação ao número de comparações com vetor quase crescente 40%.

n	comparações	tempo(s)
32	1	0.000297
64	1	0.000524
128	1	0.001011
256	1	0.001923
512	1	0.003738
1024	1	0.007561
2048	1	0.015872
4096	1	0.029650
8192	1	0.061698

 ${\bf Tabela~2.8:}~ \textit{RadixSort~com~Vetores~Quase~Crescentes}~ 50\%$ 

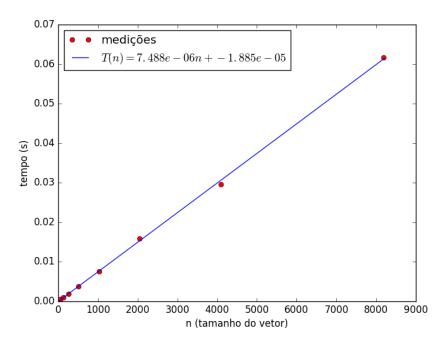


Figura 2.15: Radix com relação ao tempo com vetor quase crescente 50%.

$$7.488*10^{-6}*n - 1.885*10^{-5} = 32160.71509$$

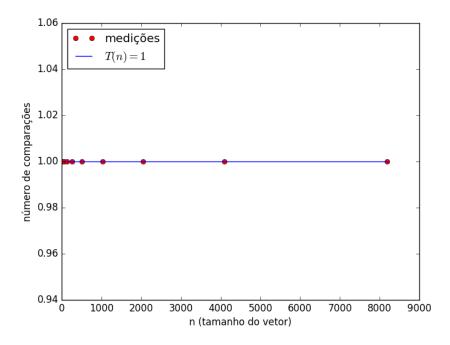


Figura 2.16: Radix com relação ao número de comparações com vetor quase crescente 50%.

n	comparações	tempo(s)
32	1	0.000304
64	1	0.000523
128	1	0.001040

Tabela 2.9: RadixSort com Vetores Quase Decrescente 10%

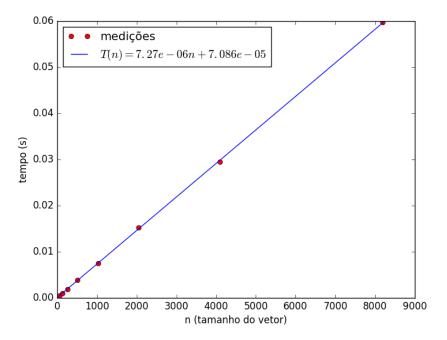


Figura 2.17: Radix com relação ao tempo com vetor quase decrescente 10%.

$$7.27*10^{-6}*n + 7.086*10^{-5} = 31224.41231$$

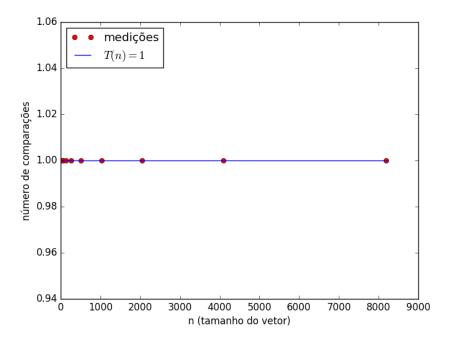


Figura 2.18: Radix com relação ao número de comparações com vetor quase decrescente 10%.

n	comparações	tempo(s)
32	1	0.000306
64	1	0.000557
128	1	0.001022
256	1	0.001940
512	1	0.003776
1024	1	0.007690
2048	1	0.015499
4096	1	0.030006
8192	1	0.060569

 ${\bf Tabela~2.10:}~ \textit{RadixSort~com~Vetores~Quase~Decrescente~} 20\%$ 

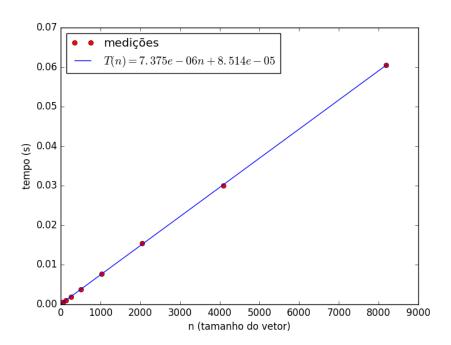


Figura 2.19: Radix com relação ao tempo com vetor quase decrescente 20%.

$$7.375*10^{-6}*n + 8.514*10^{-5} = 31615.38389$$

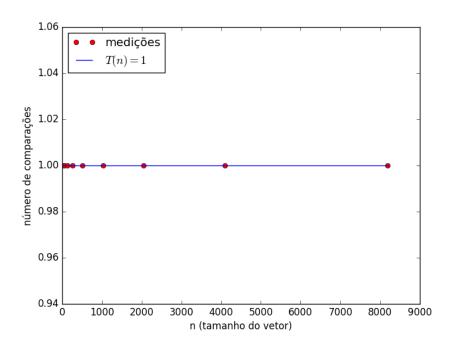


Figura 2.20: Radix com relação ao número de comparações com vetor quase decrescente 20%.

n	comparações	tempo(s)
32	1	0.000298
64	1	0.000567
128	1	0.000981

Tabela 2.11: RadixSort com Vetores Quase Decrescente 30%

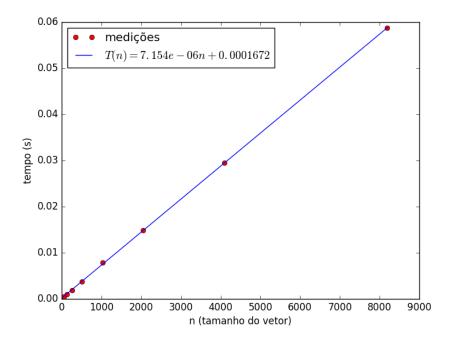


Figura 2.21: Radix com relação ao tempo com vetor quase decrescente 30%.

$$7.154*10^{-6}*n + 0.0001672 = 30726.19604$$

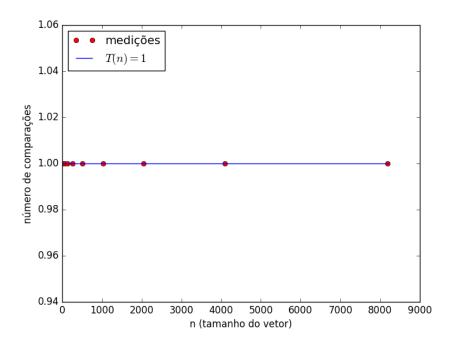


Figura 2.22: Radix com relação ao número de comparações com vetor quase decrescente 30%.

n	comparações	tempo(s)
32	1	0.000301
64	1	0.000532
128	1	0.000992

Tabela 2.12: RadixSort com Vetores Quase Decrescente 40%

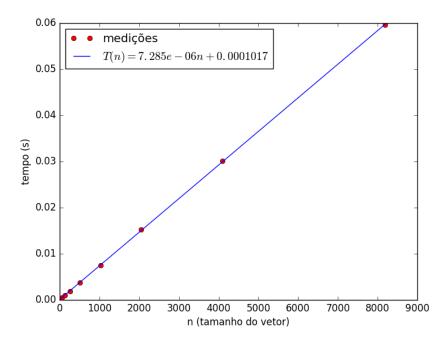


Figura 2.23: Radix com relação ao tempo com vetor quase decrescente 40%.

$$7.285*10^{-6}*n + 0.0001017 = 31288.83675$$

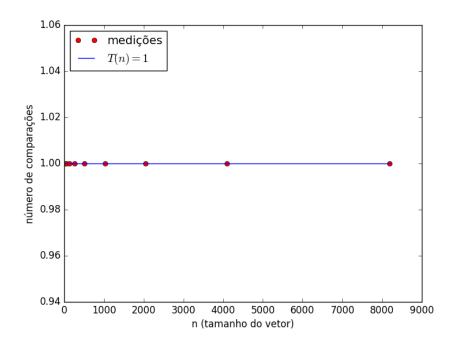


Figura 2.24: Radix com relação ao número de comparações com vetor quase decrescente 40%.

n	comparações	tempo(s)
32	1	0.000304
64	1	0.000569
128	1	0.001037
256	1	0.001989
512	1	0.003917
1024	1	0.007490
2048	1	0.015944
4096	1	0.029561
8192	1	0.059619

 ${\bf Tabela~2.13:}~RadixSort~com~Vetores~Quase~Decrescente~50\%$ 

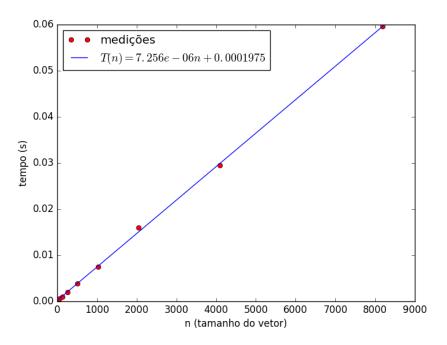


Figura 2.25: Radix com relação ao tempo com vetor quase decrescente 50%.

$$7.256*10^{-6}*n + 0.0001975 = 31164.2827$$

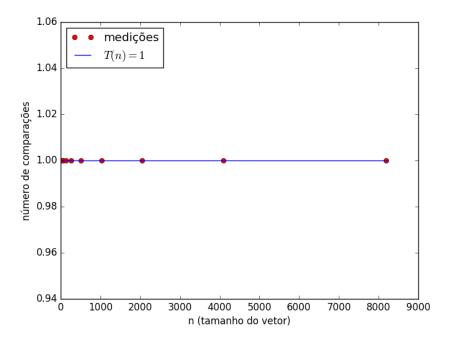


Figura 2.26: Radix com relação ao número de comparações com vetor quase decrescente 50%.

#### Apêndice A

#### Arquivo ../radix/radix.py

#### Listagem A.1: ../radix/radix.py

```
2 @profile
3 def radix(A):
      A = [int(x) for x in A]
      n = len(A)
      maior = max(A)
6
      d = _contaDigitos(maior)
      radixSort(A, n, d)
10 #@profile
11 def radixSort(A, n, d):
      exp = 1
^{12}
      maior = max(A)
13
      while exp < maior:</pre>
14
          _countingSort(A, exp)
15
          exp *= 10
17
19 #@profile# função countingsort adaptada
20 def _countingSort(A, k):
      contador = [0] * 10 # Contador é o histograma
      B = [0] * len(A)
22
      n = len(A)
23
      for i in range(0, n):
24
          contador[(A[i] // k) % 10] += 1
25
26
      for i in range(1, len(contador)):
27
           contador[i] += contador[i - 1]
29
      for j in range ((n - 1), -1, -1):
30
           B[contador[(A[j] // k) % 10] - 1] = A[j]
31
           contador[(A[j] // k) % 10] -= 1
33
      for i in range(0, n):
34
          A[i] = B[i]
35
36
37 #@profile
38 def _contaDigitos(valor):
      digitos = 0
      while (valor != 0):
40
          digitos += 1
41
```

#### Apêndice B

### Arquivo ../radix/ensaio.py

#### Listagem B.1: ../radix/ensaio.py