

EX C

		n = 1000	n = 10000	n = 50000	n = 100000
	m = 10	676	6393	32128	65181
M	m = 100	X	671	3269	6581
COMPOSTO	m = 500	X	X	678	1368
	m = 1000	X	X	X	696
	m = 7	917	9106	46092	92954
M	m = 97	X	693	3389	6821
PRIMO	m = 499	X	X	689	1358
	m = 997	X	X	X	701

Figure 1: Comprimento da Lista Mais Longa

		n = 1000	n = 10000	n = 50000	n = 100000
	m = 10	0	0	0	0
M	m = 100	X	0	0	0
COMPOSTO	m = 500	X	X	0	0
	m = 1000	X	X	X	0
	m = 7	0	0	0	0
M	m = 97	X	0	0	0
PRIMO	m = 499	X	X	0	0
	m = 997	X	X	X	0

Figure 2: Comprimento da Lista Mais Curta

		n = 1000	n = 10000	n = 50000	n = 100000
	m = 10	632	6333	32024	64918
M	m = 100	X	633	3202	6491
COMPOSTO	m = 500	X	X	640	1298
	m = 1000	X	X	X	649
	m = 7	903	9047	45092	92740
M	m = 97	X	652	3301	6692
PRIMO	m = 499	X	X	641	1300
	m = 997	X	X	X	651

Figure 3: Comprimento Médio das Listas

EX D

		n = 1000	n = 10000	n = 50000	n = 100000
	m = 10	100	1000	5000	10000
M	m = 100	X	100	500	1000
COMPOSTO	m = 500	X	X	100	200
	m = 1000	X	X	X	100
	m = 7	142	1428	7142	14285
M	m = 97	X	103	515	1030
PRIMO	m = 499	X	X	100	200
	m = 997	X	X	X	100

Figure 4: Comprimento Esperado Diante da Hipótese de Hashing Uniforme

EX E

Considerando que os comprimentos das listas mais curtas de entre M primo e composto são zero, vamos analisar o comprimento das listas mais longas. Neste sentido, percebe-se que houve uma diferença gritante entre as listas com M composto e primo. No que tange ao $m = 7$ e $m = 10$ foram os casos em que a diferença foi a maior de todas. Não obstante, essa diferença diminui ao aumentar o valor de m .

EX F

Em relação ao comprimento médio, nota-se a mesma relação entre as listas longas dos primos e compostos. Percebe-se, portanto, uma diferença muito grande entre os valores do comprimento para $m = 7$ e $m = 10$. No entanto, ao aumentar o valor de M em ambos os casos, essa diferença vai diminuindo.

EX G

O comprimento médio das listas (Tabela 3) é comparável ao comprimento esperado diante da hipótese de hashing uniforme (Tabela 4), uma vez que o comprimento médio das listas é aproximadamente 6 vezes maior que o comprimento esperado diante da hipótese de hashing uniforme. Isso quer dizer que o comprimento médio nos dá os valores aproximados de como a tabela hashing ficaria caso houvesse um hashing perfeito.