Bubble-Sort			
Tamanho da Entrada	Número de Comparações	Tempo	
1000	499065	0,016	
2000	1998010	0,091	
3000	4498290	0,216	
4000	7993247	0,348	
5000	12494260	0,530	
6000	17985524	0,752	
7000	24494730	1,005	
8000	31988497	1,325	
9000	40491405	1,653	
10000	49992372	2,023	

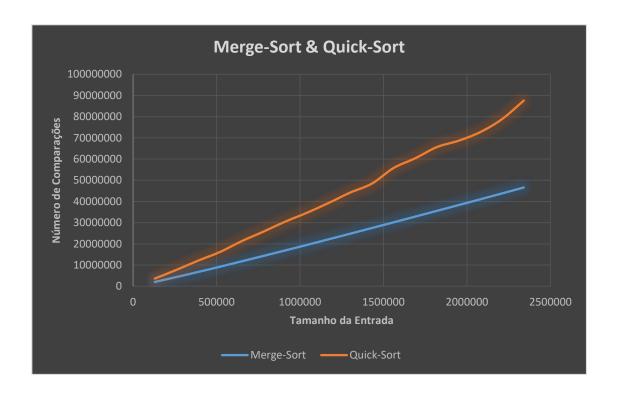




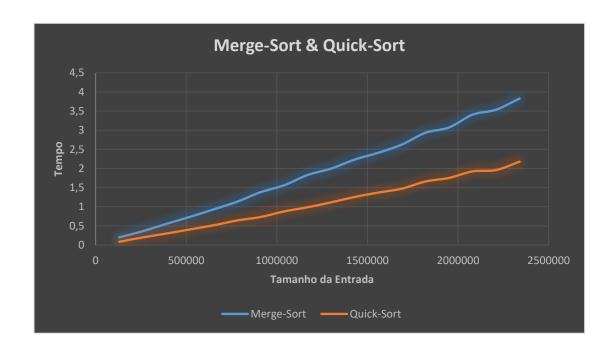
O computador atingiu 2s com n <15.000 e, conforme a orientação do professor, foram utilizados menos testes, mas foi mantido os tamanhos da entrada em múltiplos de 1000. Inclusive, note que a curva Tempo x Tamanho de Entrada tem formato de parábola, o que está de acordo com o esperado, isto é, complexidade O(n²).

Merge-Sort			
Tamanho da Entrada	Número de Comparações	Tempo	
130000	2044086	0,201	
260000	4348280	0,363	
390000	6757083	0,554	
520000	9217095	0,735	
650000	11744148	0,931	
780000	14295149	1,131	
910000	16876811	1,381	
1040000	19473499	1,562	
1170000	22123822	1,831	
1300000	24787428	1,998	
1430130	27469227	2,234	
1560130	30153024	2,411	
1690130	32860422	2,626	
1820130	35576854	2,934	
1950130	38301211	3,072	
2080130	41031740	3,406	
2210130	43807813	3,537	
2340130	46592984	3,829	

Quick-Sort			
Tamanho da Entrada	Número de Comparações	Tempo	
130000	3614083	0,085	
260000	7732528	0,201	
390000	12092791	0,301	
520000	16145390	0,409	
650000	21250898	0,516	
780000	25736689	0,642	
910000	30441160	0,733	
1040000	34617078	0,879	
1170000	39259275	0,988	
1300000	44179982	1,117	
1430130	48409252	1,257	
1560130	55768541	1,372	
1690130	60386712	1,474	
1820130	65673572	1,661	
1950130	68670752	1,754	
2080130	72748549	1,925	
2210130	78856086	1,960	
2340130	87597003	2,180	



Note que o Quick-Sort, embora mais rápido, faz mais comparações, devido a determinação da posição do pivô. Inclusive, a determinação mais irregular do pivô é refletida no gráfico, que ficou mais sinuoso do que o gráfico do Merge-Sort, que está quase uma reta (O(n*log(n)). Essa regularidade do Merge-Sort também é influenciada pela divisão sempre ao meio do vetor de elementos.



Observe que o Quick-Sort foi mais rápido do que o Merge-Sort, devido a alguns fatores, tais como: a escolha do pivô, determinando sua posição final na sequência de elementos, bem como pelo Merge-Sort escolher seu "pivô" mais "cegamente", isto é, sempre o termo do meio e, por fim, o fato do Merge-Sort trabalhar com um vetor de elementos temporário e auxiliar, o que piora a complexidade, por conta de mais instruções envolvidads, e aumenta o uso de memória.