## Übungszettel 7

Robin Heinemann

October 20, 2017

## Aufgabe 7.2

a) Der optimale Fall ist, wenn das Array bereits sortiert ist. Dann wird von der inneren Schleife immer nur der erste Durchlauf ausgeführt. Die äußere Schleife wird genau n mal ausgeführt, damit erhält man  $f_1(n) = n$ , dies lässt sich zu  $n \in \Omega(n) \Longrightarrow g_1(n) = n$  umformen. Hier muss  $\Omega$ - Notation verwendet werde, da es sich um den günstigsten Fall handelt, es gibt Fälle, bei denen  $\mathcal{O}(n)$  nicht die obere Schranke ist.

b) Der schlechteste Fall tritt auf, wenn das Array genau invers sortiert ist. Die innere Schleife wird also immer genau n-i mal durchlaufen wird, wobei i die Anzahl der Durchläufe der äußeren Schleife bezeichnet. Damit erhält man:

$$f_2(n) = \sum_{i=1}^{n} n - i = \frac{1}{2}(n^2 - n)$$

Dies lässt sich zu:

$$f_2(n) \in \mathcal{O}(n^2) \implies g_2(n) = n^2$$

vereinfachen.

c) Analog zum schlechtesten Fall erhält man dann für die innere Schleife $\frac{n-i}{2}$  Durchläufe:

$$f_2(n) = \sum_{i=1}^{n} \frac{n-i}{2} = \frac{1}{4}(n^2 - n)$$

und damit:

$$f_3(n) \in \mathcal{O}(n^2) \implies g_3(n) = n^2$$

d)

 $\cdot$ ohne Optimierungen insertion sort best case:

n	Zeit in Sekunden	Zeit $/ n \log n$
1000000	0.0384659	$3.84659 \times 10^{-8}$
1200000	0.0470058	$3.91715 \times 10^{-8}$
1440000	0.0567039	$3.93777 \times 10^{-8}$
1727999	0.0673467	$3.89738 \times 10^{-8}$
2073600	0.0811057	$3.91135 \times 10^{-8}$
2488319	0.098592	$3.96219 \times 10^{-8}$
2985983	0.116828	$3.91255 \times 10^{-8}$
3583180	0.140203	$3.9128 \times 10^{-8}$
4299816	0.16865	$3.92227 \times 10^{-8}$
5159780	0.203377	$3.94158 \times 10^{-8}$
6191736	0.243178	$3.92746 \times 10^{-8}$
7430083	0.292753	$3.94011\times10^{-8}$
8916100	0.350108	$3.9267 \times 10^{-8}$
10699320	0.414265	$3.87189 \times 10^{-8}$
12839184	0.50081	$3.90063 \times 10^{-8}$
15407021	0.59793	$3.88089 \times 10^{-8}$
18488425	0.724838	$3.9205 \times 10^{-8}$
22186111	0.880652	$3.96938 \times 10^{-8}$
26623333	1.04973	$3.94291\times10^{-8}$
31947999	1.26629	$3.96361 \times 10^{-8}$
38337599	1.50603	$3.92833 \times 10^{-8}$
46005119	1.83551	$3.9898 \times 10^{-8}$
55206143	2.18521	$3.95828 \times 10^{-8}$
66247372	2.5922	$3.9129 \times 10^{-8}$
79496847	3.12522	$3.93126 \times 10^{-8}$

Durchschnitt:  $3.92505 \times 10^{-8}$ 

insertion sort worst case:

n	Zeit in Sekunden	Zeit $/ n \log n$
2000	0.0563335	$1.40834 \times 10^{-8}$
2140	0.0637945	$1.39302 \times 10^{-8}$
2289	0.0708066	$1.3514 \times 10^{-8}$
2450	0.0824421	$1.37346 \times 10^{-8}$
2621	0.0940372	$1.36888 \times 10^{-8}$
2805	0.107795	$1.37004 \times 10^{-8}$
3001	0.127077	$1.41103 \times 10^{-8}$
3211	0.14668	$1.42262 \times 10^{-8}$
3436	0.161834	$1.37076 \times 10^{-8}$
3676	0.18396	$1.36135 \times 10^{-8}$
3934	0.21371	$1.38088 \times 10^{-8}$
4209	0.2442	$1.37844 \times 10^{-8}$
4504	0.291699	$1.43793 \times 10^{-8}$
4819	0.324696	$1.39818\times10^{-8}$
5157	0.377055	$1.41779 \times 10^{-8}$
5518	0.429574	$1.41083 \times 10^{-8}$
5904	0.494398	$1.41835 \times 10^{-8}$
6317	0.575462	$1.4421 \times 10^{-8}$
6759	0.637805	$1.39612 \times 10^{-8}$
7233	0.757041	$1.44705 \times 10^{-8}$
7739	0.850441	$1.41995 \times 10^{-8}$
8281	1.0016	$1.46059 \times 10^{-8}$
8860	1.10167	
9481	1.27307	$1.41627 \times 10^{-8}$
10144	1.4453	$1.40456\times10^{-8}$

Durchschnitt:  $1.402\,53\times10^{-8}$  insertion sort typical case:

n	Zeit in Sekunden	Zeit $/ n \log n$
5000	0.179809	$7.19236 \times 10^{-9}$
5350	0.202922	$7.08959 \times 10^{-9}$
5724	0.236923	$7.23116 \times 10^{-9}$
6125	0.270223	$7.20295 \times 10^{-9}$
6553	0.311509	$7.25421 \times 10^{-9}$
7012	0.35963	$7.31428 \times 10^{-9}$
7503	0.427693	$7.59735 \times 10^{-9}$
8028	0.475772	$7.38217 \times 10^{-9}$
8590	0.558334	$7.56672 \times 10^{-9}$
9192	0.648983	$7.68092 \times 10^{-9}$
9835	0.750438	$7.75829 \times 10^{-9}$
10524	0.812448	$7.33557 \times 10^{-9}$
11260	0.912265	$7.19523 \times 10^{-9}$
12049	1.10621	$7.61965 \times 10^{-9}$
12892	1.2469	$7.50225 \times 10^{-9}$
13795	1.41741	$7.44823 \times 10^{-9}$
14760	1.5875	$7.28685 \times 10^{-9}$
15794	1.86811	$7.4889 \times 10^{-9}$
16899	2.0874	$7.30942 \times 10^{-9}$
18082	2.37665	$7.26897 \times 10^{-9}$
19348	2.74368	$7.32927\times10^{-9}$
20702	3.09305	$7.2171 \times 10^{-9}$
22152	3.58881	$7.3135 \times 10^{-9}$
23702	4.0872	
25361	4.64648	$7.22423 \times 10^{-9}$

Durchschnitt:  $7.36338 \times 10^{-9}$ 

std::sort:

n	Zeit in Sekunden	Zeit $/ n \log n$
100000	0.0448357	$3.89438 \times 10^{-8}$
107000	0.0485742	$3.92005 \times 10^{-8}$
114490	0.0526924	$3.95112 \times 10^{-8}$
122504	0.0572872	$3.99146 \times 10^{-8}$
131079	0.0620617	$4.01804 \times 10^{-8}$
140255	0.0672582	$4.04635 \times 10^{-8}$
150073	0.0706144	$3.9478 \times 10^{-8}$
160578	0.0765097	$3.975 \times 10^{-8}$
171818	0.0809247	$3.90728 \times 10^{-8}$
183845	0.087469	$3.92494\times10^{-8}$
196715	0.0945126	$3.94154 \times 10^{-8}$
210485	0.0999723	$3.87497\times10^{-8}$
225219	0.10864	$3.91384\times10^{-8}$
240984	0.118354	$3.96311 \times 10^{-8}$
257853	0.126013	$3.92211\times10^{-8}$
275903	0.136135	$3.93856 \times 10^{-8}$
295216	0.151025	$4.06159 \times 10^{-8}$
315881	0.158583	$3.96454 \times 10^{-8}$
337993	0.168726	$3.92121 \times 10^{-8}$
361652	0.180095	$3.89093\times10^{-8}$
386968	0.194031	$3.89717 \times 10^{-8}$
414056	0.207441	$3.87356 \times 10^{-8}$
443040	0.226052	$3.92442 \times 10^{-8}$
474052	0.241299	$3.8948 \times 10^{-8}$
507236	0.258856	$3.88472 \times 10^{-8}$

Durchschnitt:  $3.93774 \times 10^{-8}$ 

 $\cdot$  mit Optimierungen insertion sort best case:

n	Zeit in Sekunden	Zeit / n
1000000	0.00180217	$1.80217 \times 10^{-9}$
1200000	0.00221753	$1.84794 \times 10^{-9}$
1440000	0.00302139	$2.09819 \times 10^{-9}$
1727999	0.00383213	$2.21767 \times 10^{-9}$
2073600	0.00465811	$2.24639 \times 10^{-9}$
2488319	0.00552709	$2.22121 \times 10^{-9}$
2985983	0.00680263	$2.27819 \times 10^{-9}$
3583180	0.00791746	$2.20962 \times 10^{-9}$
4299816	0.00957455	$2.22673 \times 10^{-9}$
5159780	0.0114418	$2.2175 \times 10^{-9}$
6191736	0.013643	$2.20343 \times 10^{-9}$
7430083	0.0169643	$2.28319 \times 10^{-9}$
8916100	0.0204979	$2.29897 \times 10^{-9}$
10699320	0.0237447	$2.21927 \times 10^{-9}$
12839184	0.028712	$2.23628 \times 10^{-9}$
15407021	0.0342781	$2.22484\times10^{-9}$
18488425	0.0410346	$2.21947 \times 10^{-9}$
22186111	0.0506048	$2.28092 \times 10^{-9}$
26623333	0.0595367	$2.23626 \times 10^{-9}$
31947999	0.0714738	$2.23719 \times 10^{-9}$
38337599	0.0865582	$2.25779 \times 10^{-9}$
46005119	0.103315	$2.24572 \times 10^{-9}$
55206143	0.132733	$2.40431 \times 10^{-9}$
66247372	0.171755	$2.59263 \times 10^{-9}$
79496847	0.195373	$2.45763 \times 10^{-9}$

Durchschnitt:  $2.23054 \times 10^{-9}$ 

insertion sort worst case:

n	Zeit in Sekunden	Zeit / $n^2$
2000	0.00131307	$3.28268 \times 10^{-10}$
2140	0.00151938	$3.31771 \times 10^{-10}$
2289	0.00175493	$3.3494 \times 10^{-10}$
2450	0.00203224	$3.38566 \times 10^{-10}$
2621	0.00289405	$4.2128 \times 10^{-10}$
2805	0.00272793	$3.46711 \times 10^{-10}$
3001	0.00347161	$3.85477 \times 10^{-10}$
3211	0.00443669	$4.30307 \times 10^{-10}$
3436	0.00420283	$3.55988 \times 10^{-10}$
3676	0.00480767	$3.55782 \times 10^{-10}$
3934	0.00556181	$3.59375 \times 10^{-10}$
4209	0.00692586	$3.90945 \times 10^{-10}$
4504	0.00730396	$3.60049 \times 10^{-10}$
4819	0.00962725	$4.14561 \times 10^{-10}$
5157	0.00958699	$3.60486 \times 10^{-10}$
5518	0.0116548	$3.82774 \times 10^{-10}$
5904	0.0129458	$3.71394 \times 10^{-10}$
6317	0.0144537	$3.62209 \times 10^{-10}$
6759	0.0172369	$3.77307 \times 10^{-10}$
7233	0.0190871	$3.6484 \times 10^{-10}$
7739	0.0219383	$3.66297 \times 10^{-10}$
8281	0.02532	$3.6923 \times 10^{-10}$
8860	0.0298174	$3.79842 \times 10^{-10}$
9481	0.0346395	$3.85357 \times 10^{-10}$
10144	$0.0427375$ }	$4.15327\times10^{-10}$

Durchschnitt:  $3.71563 \times 10^{-10}$ 

insertion sort worst case:

n	Zeit in Sekunden	Zeit / $n^2$
5000	0.00493283	$1.97313 \times 10^{-10}$
5350	0.00571745	$1.99754 \times 10^{-10}$
5724	0.00632268	$1.92975 \times 10^{-10}$
6125	0.0076292	$2.03361 \times 10^{-10}$
6553	0.00888076	$2.06809 \times 10^{-10}$
7012	0.00992745	$2.01908 \times 10^{-10}$
7503	0.0112757	$2.00297 \times 10^{-10}$
8028	0.0131061	$2.03357 \times 10^{-10}$
8590	0.0155581	$2.10848 \times 10^{-10}$
9192	0.0172611	$2.04291 \times 10^{-10}$
9835	0.020206	$2.08897 \times 10^{-10}$
10524	0.0228511	$2.06322 \times 10^{-10}$
11260	0.026403	$2.08246 \times 10^{-10}$
12049	0.029942	$2.06243 \times 10^{-10}$
12892	0.0342058	$2.05807 \times 10^{-10}$
13795	0.0388196	$2.03989 \times 10^{-10}$
14760	0.0452196	$2.07565 \times 10^{-10}$
15794	0.0519203	$2.08139 \times 10^{-10}$
16899	0.0591509	$2.07128 \times 10^{-10}$
18082	0.0680828	$2.0823 \times 10^{-10}$
19348	0.07862	$2.1002 \times 10^{-10}$
20702	0.0894472	$2.08709 \times 10^{-10}$
22152	0.102976	$2.09851 \times 10^{-10}$
23702	0.117309	$2.08814 \times 10^{-10}$
25361	0.13398	$2.08309 \times 10^{-10}$

Durchschnitt:  $2.054\,87 \times 10^{-10}$ 

std::sort typical case:

n	Zeit in Sekunden	Zeit $/ n \log n$
100000	0.00763783	$6.63414\times10^{-9}$
107000	0.00816836	$6.59205 \times 10^{-9}$
114490	0.00882383	$6.61652 \times 10^{-9}$
122504	0.00930791	$6.48525 \times 10^{-9}$
131079	0.0102184	$6.61567 \times 10^{-9}$
140255	0.0109099	$6.56359 \times 10^{-9}$
150073	0.0118967	$6.65105 \times 10^{-9}$
160578	0.0125743	$6.5329 \times 10^{-9}$
171818	0.0138146	$6.67008 \times 10^{-9}$
183845	0.0147697	$6.62753 \times 10^{-9}$
196715	0.0159018	$6.63169 \times 10^{-9}$
210485	0.0170402	$6.60485 \times 10^{-9}$
225219	0.0181737	$6.54722 \times 10^{-9}$
240984	0.0194615	$6.51674 \times 10^{-9}$
257853	0.0210726	$6.55877 \times 10^{-9}$
275903	0.0227183	$6.57272 \times 10^{-9}$
295216	0.0244938	$6.58722 \times 10^{-9}$
315881	0.0263135	$6.57831 \times 10^{-9}$
337993	0.028485	$6.61993 \times 10^{-9}$
361652	0.030154	$6.51474 \times 10^{-9}$
386968	0.0329184	$6.61175 \times 10^{-9}$
414056	0.0351035	$6.55492 \times 10^{-9}$
443040	0.03794	$6.58664 \times 10^{-9}$
474052	0.0404175	$6.52378 \times 10^{-9}$
507236	0.0432129	$6.48508 \times 10^{-9}$

Durchschnitt:  $6.57933 \times 10^{-9}$ 

## · Analyse:

- · Es zeigt sich wie erwartet für insertion sort worst / typical case ein quadratisches Verhalten und für best case lineares Verhalten. Außerdem bestätigt sich die Annahme, das im typischen Fall nur die Hälfte der Inneren Schleife durchschritten wird.
- · Die Optimierung wirkt sich sehr positiv auf die Laufzeit aus (bis zu 40x, beim typischen Fall), allerdings unterschiedlich stark auf die insertion sort und std::sort
- $\cdot$  Um zu Berechnen, bis zu welchen n Insertion Sort mit std::sort mithalten kann muss man einfach das jeweilige c einsetzen:

$$2.05487 \times 10^{-10} n^2 = 6.57933 \times 10^{-9} n \log n \implies n \approx 163$$

## Aufgabe 7.3

a)

$$t_{64} = c \cdot f(64)$$

$$t_{32} = c \cdot f(32) = 5 \,\mathrm{s}$$

$$c = \frac{5 \,\mathrm{s}}{f(32)}$$

$$t_{64} = \frac{f(64)5 \,\mathrm{s}}{f(32)}$$

Damit erhält man für die verschiedenen Komplexitäten:

$$t_{64} = \frac{\log_2(64) \cdot 5 \,\mathrm{s}}{\log_2(32)} = 6 \,\mathrm{s}$$

$$t_{64} = \frac{64 \cdot 5 \,\mathrm{s}}{32} = 10 \,\mathrm{s}$$

$$t_{64} = \frac{64 \log_2(64) \cdot 5 \,\mathrm{s}}{32 \log_2(32)} = 12 \,\mathrm{s}$$

$$t_{64} = \frac{64^2 \cdot 5 \,\mathrm{s}}{32^2} = 20 \,\mathrm{s}$$

$$t_{64} = \frac{2^{64} \cdot 5 \,\mathrm{s}}{2^{32}} = 21 \,474 \,836 \,480 \,\mathrm{s}$$

b)

$$\begin{split} \log_a(n) &= \frac{\log_b(n)}{\log_b(a)} \\ \implies \log_b(a) \log_a(n) \leq \log_b(n) \, \forall \, n \\ \implies \exists \, C : C \log_a(n) \leq \log_b(n) \, \forall \, n, C = \log_b(a) \end{split}$$

c)

Die Reihenfolge ist:

$$\log(n), \sqrt(n), n \log(n), n^2, 2^n$$

$$\lim_{n \to \infty} \frac{\sqrt{n}}{\log n} = \lim_{n \to \infty} \frac{n}{2\sqrt{n}} = \lim_{n \to \infty} \sqrt{n} = \sqrt{\lim_{n \to \infty} n} = \sqrt{\infty} = \infty$$

$$\log(x) = x \log(x) \implies x = 1 \implies \log(x) > 0 \implies x \log(x) > \log(x) \iff x > 1$$

$$\lim_{n \to \infty} \frac{n^2}{n \log(n)} = \lim_{n \to \infty} \frac{n}{\log(n)} = \lim_{n \to \infty} n = \infty$$

$$\lim_{n \to \infty} \frac{2^n}{n^2} = \lim_{n \to \infty} \frac{2n}{\log(n) + 1} = \lim_{n \to \infty} 2n = \infty$$