Міністерство освіти і науки України Національний технічний університет України «Київський політехнічний інститут імені Ігоря Сікорського" Факультет інформатики та обчислювальної техніки

Кафедра ІПІ

Звіт

з лабораторної роботи № 1 з дисципліни «Алгоритми та структури даних 2. Структури даних»

"Проектування і аналіз алгоритмів внутрішнього сортування"

Виконав(ла)	IП-13 Шиманська Ганна Артурівна (шифр, прізвище, ім'я, по батькові)	
Перевірив	Сопов Олексій Олександрович (прізвище, ім'я, по батькові)	

3MICT

1 МЕТА ЛАБОРАТОРНОЇ РОБОТИ	3
2 ЗАВДАННЯ	4
3 ВИКОНАННЯ	
3.1 Аналіз алгоритму на відповідність властивостям	
3.2 ПСЕВДОКОД АЛГОРИТМУ	5
3.3 Аналіз часової складності	6
3.4 ПРОГРАМНА РЕАЛІЗАЦІЯ АЛГОРИТМУ	6
3.4.1 Вихідний код	7
3.4.2 Приклад роботи	8
3.5 ТЕСТУВАННЯ АЛГОРИТМУ	12
3.5.1 Часові характеристики оцінювання	12
3.5.2 Графіки залежності часових характеристик оцінюванн	ня від
розмірності масиву	15
ВИСНОВОК	17

1 МЕТА ЛАБОРАТОРНОЇ РОБОТИ

Мета роботи – вивчити основні методи аналізу обчислювальної складності алгоритмів внутрішнього сортування і оцінити поріг їх ефективності.

2 ЗАВДАННЯ

Виконати аналіз алгоритму внутрішнього сортування на відповідність наступним властивостям (таблиця 2.1):

- стійкість;
 - «природність» поведінки (Adaptability);
- базуються на порівняннях;
- необхідність додаткової пам'яті (об'єму);
- необхідність в знаннях про структуру даних.

Записати алгоритм внутрішнього сортування за допомогою псевдокоду (чи іншого способу по вибору).

Провести аналіз часової складності в гіршому, кращому і середньому випадках та записати часову складність в асимптотичних оцінках.

Виконати програмну реалізацію алгоритму на будь-якій мові програмування з фіксацією часових характеристик оцінювання (кількість порівнянь, кількість перестановок, глибина рекурсивного поглиблення та інше в залежності від алгоритму).

Провести ряд випробувань алгоритму на масивах різної розмірності (10, 100, 1000, 5000, 10000, 20000, 50000 елементів) і різних наборів вхідних даних (впорядкований масив, зворотно упорядкований масив, масив випадкових чисел) і побудувати графіки залежності часових характеристик оцінювання від розмірності масиву, нанести на графік асимптотичну оцінку гіршого і кращого випадків для порівняння.

Зробити порівняльний аналіз двох алгоритмів.

Зробити узагальнений висновок з лабораторної роботи.

Таблиця 2.1 – Варіанти алгоритмів

№	Алгоритм сортування
1	Сортування бульбашкою
2	Сортування гребінцем («розчіскою»)

3 ВИКОНАННЯ

3.1 Аналіз алгоритму на відповідність властивостям

Аналіз алгоритму сортування бульбашкою та гребінцем на відповідність властивостям наведено в таблиці 3.1.

Таблиця 3.1 – Аналіз алгоритму на відповідність властивостям

Властивість	Сортування	Сортування
	бульбашкою	гребінцем
Стійкість	Стійкий	Стійкий
«Природність» поведінки	Відсутня	Відсутня
(Adaptability)		
Базуються на порівняннях	Так	Так
Необхідність в додатковій	-	-
пам'яті (об'єм)		
Необхідність в знаннях про	Наявна	Наявна
структури даних		

3.2 Псевдокод алгоритму

```
Функція Swap(int[] array, int step, int upperBound)
```

1) Сортування бульбашкою

```
Функція DoSort(int[] array)
для і від 1 до array.Length повторити
Swap(array, 1, i);
```

все повторити

все функція

2) Сортування гребінцем

Функція GetUpdatedGap(int gap)

$$m{gap} = (int)(gap \ / \ 1.2473)$$
 $m{якщо} \ gap < 1$ $m{тo}$ $m{gap} = 1$ $m{все якщо}$ $m{повернути} \ gap$

Функція DoSort(int[] array)

$$\begin{split} \text{gap} &= \text{array.Length} \\ &\quad \text{поки gap != 1} \\ &\quad \text{gap} &= \text{GetUpdatedGap(gap)} \\ &\quad \textbf{S} \text{wap(array, gap, gap);} \end{split}$$

все поки

все функція

3.3 Аналіз часової складності

	Сортування бульбашкою	Сортування гребінцем
найгірший випадок	O(n ²)	$O(n^2)$
середній випадок	$\Theta(n^2)$	$\Theta(n^2)$
найкращий випадок	$\Omega(n^2)$	$\Omega(n \log(n))$

3.4 Програмна реалізація алгоритму

3.4.1 Вихідний код

```
namespace ArrayOperations
    public class ArrayGenerator
                if (sorted is null)
                    array[i] = rand.Next(-5000, 10001);
                     array[i] = i;
                     array[i] = length - i;
        protected void Swap(int[] array, int step, int upperBound)
            for (int j = 0; j < array.Length - upperBound; j++)</pre>
                if (array[j + step] < array[j])</pre>
                     (array[j], array[j + step]) = (array[j + step], array[j]);
                Console.Write("{0,7}", array[i]);
```

```
if (gap < 1) gap = 1;
int gap = array.Length;
while (gap != 1)
    Swap(array, gap, gap);
```

3.4.2 Приклад роботи

На рисунках 3.1 i 3.2 показані приклади роботи програми сортування масивів на 100 i 1000 елементів відповідно.

Initial array is: 8921 -4536 -2376 -148 5965 -2381 1385 -4097 -3589 4487 101 -2667 4797 -263 -554 -1892 523 1106 1248 -1141 -2298 5711 7783 9599 2381 9977 4
338 5248 9269 -4021 -3391 4357 -2478 -1838 9426 8230 3872 1454 8884 898 -2147 7583 -565 8516 6654 9052 5784 9354 2304 5989 9191 1816 -177
9 -226 8000 -1791 -2319 -1974 7552 5989 3361 6137 -3365 -4568 2877 5745 9811 1635 312 1217 4236 9070 2222 -4651 Execution time in ms 0.7084 Sorted array is

Рисунок 3.1.1 – Сортування масиву на 100 елементів (Bubble Sort)

xecution time in ms 0.5026 Sorted array is -4969 -4887 -4871 -4760 -4521 -4496 -4439 -4302 -4062 -3886 -3463 -3397 -3396 -3171 -3105 -3099 -2774 -2769 -2675 -2476 -2441 -2371 -2009 -1504 -1376 -1295 -1267 -1149 -1059 -1015 -919 -297 -107 357 570 598 687 968 1125 1185 1240 1291 1307 1314 1563 1713 1798 1818 1851 2023 2124 2238 2 664 2828 2885 3012 3041 3195 3497 4028 4159 4186 4309 4543 4684 4708 4837 5137 5465 5550 5698 5706 5732 5870 6133 6175 6325 6602 673 2 6983 7046 7114 7115 7171 7337 7578 7757 7956 8158 8365 8592 8634 8650 8722 8806 8837 9347 9598 9855 9902 amount of swaps: 239

Рисунок 3.1.2 – Сортування масиву на 100 елементів (Comb Sort)

-68 8095 2266 3310 2072 1885 2627 -3658 -4658 982 -3488 5480 1970 8244 -2467 8825 2151 365 3959 6555 3113 917 9933 -3727 -688 982 982 8837 2986 9897 751 9990 2674 -3967 -889 4181 92617 3879 782 2348 2848 4089 -1148 1180 -3289 752 -748 2664 3442 3886 6472 1094 3440 -1684 9851 9330 9509 3460 7152 627 3655 3842 -689 827 256 9246 6291 -2541 -2218 8052 8837 2986 9897 7517 9990 2674 -3967 -880 4181 7021 6733 992 9721 5917 2455 1942 -1689 8116 -3666 -1446 3568 5717 9790 -3567 -4879 4091 -1379 -2217 -3139 1422 -256 9246 6291 -2541 -2218 8052 8837 2986 3091 -669 4849 -1020 3971 2180 -3176 9358 -678 5943 2988 6028 1392 2126 3598 7059 7938 3253 6376 7396 -81 -947 9150 -261 -2242 2276 7529 4612 7262 3099 4461 8110 7468 9121 3323 9223 8719 1736 818 6252 8277 5624 9299 1841 3954 5395 8353 2078 -2387 461 -120 -2211 7458 3438 -923 -1042 181 2510 -33778 -3386 4651 2213 -2905 6224 -3459 4799 8560 2272 8803 4375 8341 1201 -2566 -4876 9100 4295 -246 2309 3385 2363 3924 451 1918 1862 -1781 -398 -4349 -971 5043 -635 4042 1208 514 -877 -3400 1084 3528 -1925 299 9156 6836 1081 275 3319 2059 8679 -2633 -3321 -2990 4230 5528 -2158 7176 8800 8083 -459 -2714 -801 -4706 5233 3094 6940 4147 4531 7229 4438 -4668 2132 -4314 8311 85 4361 -2423 -3321 -2990 4230 5528 -2158 7176 8800 8083 -459 -2714 -801 -4706 523 -3306 5440 -1208 5056 5555 113 820 5528 -2158 7176 8800 8083 -459 -2764 -1862 4691 -4706 161 6171 2083 6656 6555 7402 799 8295 5071 3359 9 9 -2696 3862 8837 2986 9928 7992 -946 8810 -3677 4015 7524 5861 -105 8331 -72 2023 -3306 5431 -1537 4703 828 9841 6969 -723 -838 -4951 -969 -3842 -33678 -2775 -2528 1609 3652 -779 3224 3991 8340 614 9876 1549 8183 -491 3367 1245 2659 7469 1-2612 8326 1424 378 -904 -2136 188 8656 9181 -2556 6883 5466 -1176 9879 3661 -2994 7879 9991 5121 -3210 9998 7589 6086 1822 4268 9703 -3279 8101 -3486 3219 5487 6694 -1168 886 5660 -1176 9879 3661 -2994 7879 9991 5121 -3210 9998 7589 6086 1822 4268 9703 -3279 8101 -3486 3219 5487 6694 -1168 8361 5400 -1176 9879 3661 -2298 306 2861 2178 4768 948 859 -3182 7981 4334

orted array is

bblesort
-5000 -4959 -4953 -4951 -4915 -4909 -4879 -4876 -4884 -4783 -4761 -4748 -4786 -4708 -4691 -4668 -4631 -4620 -4618 -4602 -4593 -4588 -4568 -4566 -4555 -4549
-5511 -4517 -4418 -4398 -4386 -4362 -4349 -4347 -4327 -4315 -4314 -4276 -4259 -4239 -4233 -4210 -4183 -4159 -4146 -4122 -4118 -4657 -4639 -4639 -4616 -4607 -3
2 -3962 -3918 -3994 -3878 -3872 -3865 -3833 -3810 -3778 -3765 -3743 -3728 -3727 -3724 -3715 -3582 -3577 -3666 -3663 -3627 -3605 -3573 -3561 -3516 -349
-3486 -3480 -3459 -3436 -3420 -3400 -3386 -3335 -3321 -3386 -3386 -3299 -3289 -3287 -3284 -3279 -3279 -3265 -3258 -3252 -3230 -3224 -3229 -3210 -3214 -3218
-3194 -3185 -3182 -3176 -3160 -3139 -3139 -3117 -3309 -3303 -3667 -3055 -3058 -3058 -3058 -3051 -2996 -2990 -2988 -2983 -2981 -2996 -2990
-52904 -2902 -2900 -2892 -2865 -2856 -2850 -2843 -2837 -2812 -2803 -2791 -2779 -2775 -2764 -2760 -2752 -2741 -2734 -2706 -2666 -2661 -2635 -2569 -2564 -2531 -2536 -2532 -2528 -2494 -2467 -2436 -2435 -2432 -2399 -2397 -2377 -2376 -2356 -2353 -2307 -2297 -2289 -2270 -2242 -2217 -2193 -2183 -2174 -2158 -2157

Рисунок 3.2.1 – Сортування масиву на 1000 елементів (Bubble Sort)

332 -4331 2841 1390 1313 2823 9615 2798 5755 4546 -3485 4336 -4742 8372 -1968 422 1580 2999 7198 1730 5507 -3361 7379 2282 4605 5357 -3 421 -4806 5357 1917 -2377 7833 2504 142 7807 9202 -1145 -353 8703 -2588 -918 -2747 6142 1445 2315 -2204 1860 6097 2807 -743 7110 5423 -281 2 -2269

Execution time in ms 1,847

Sorted array is

CombSort

-4099 -4993 -4991 -4976 -4966 -4961 -4954 -4939 -4938 -4929 -4926 -4925 -4916 -4903 -4855 -4856 -4805 -4793 -4785 -4749 -4748 -4742 -4742 -4736 -4808 -4803 -4805 -4805 -4806

The amount of comparisons: 22022 The amount of swaps: 4342

Рисунок 3.2.1 – Сортування масиву на 1000 елементів (Comb Sort)

3.5 Тестування алгоритму

3.5.1 Часові характеристики оцінювання

В таблицях 3.2 наведені характеристики оцінювання числа порівнянь і числа перестановок алгоритму сортування бульбашки і гребінцем для масивів різної розмірності, коли масив містить упорядковану послідовність елементів.

Таблиця 3.2.1 — Характеристики оцінювання алгоритму сортування бульбашки для упорядкованої послідовності елементів у масиві

Розмірність масиву	Число порівнянь (Bubble	Число перестановок
	Sort)	(Bubble Sort)
10	45	0
100	4950	0
1000	499500	0
5000	12497500	0
10000	49995000	0
20000	199990000	0
50000	1249975000	0

Таблиця 3.2.2 – Характеристики оцінювання алгоритму сортування бульбашки для упорядкованої послідовності елементів у масиві

Розмірність масиву	Число порівнянь (Comb	Число перестановок
	Sort)	(Comb Sort)
10	36	0
100	1229	0
1000	22022	0
5000	144862	0
10000	329644	0
20000	719230	0
50000	1997920	0

В таблицях 3.3 наведені характеристики оцінювання числа порівнянь і числа перестановок алгоритму сортування бульбашки для масивів різної розмірності, коли масиви містять зворотно упорядковану послідовність елементів.

Таблиця 3.3.1 – Характеристики оцінювання алгоритму сортування бульбашки для зворотно упорядкованої послідовності елементів у масиві.

Розмірність масиву	Число порівнянь	Число перестановок
10	45	45
100	4950	4950
1000	499500	499500
5000	12497500	12497500
10000	49995000	49995000
20000	199990000	199990000
50000	1249975000	1249975000

Таблиця 3.3.2 – Характеристики оцінювання алгоритму сортування гребінцем для зворотно упорядкованої послідовності елементів у масиві.

Розмірність масиву	Число порівнянь	Число перестановок
10	36	9
100	1229	110
1000	22022	1512
5000	144862	9016
10000	329644	19132
20000	719230	40720
50000	1997920	109522

У таблицях 3.4 наведені характеристики оцінювання числа порівнянь і числа перестановок алгоритму сортування бульбашки для масивів різної розмірності, масиви містять випадкову послідовність елементів.

Таблиця 3.4.1 — Характеристика оцінювання алгоритму сортування бульбашки для випадкової послідовності елементів у масиві.

Розмірність масиву	Число порівнянь	Число перестановок
10	45	14
100	4950	2458

1000	499500	249247
5000	12497500	6272819
10000	49995000	25125273
20000	199990000	100220872
50000	1249975000	625486366

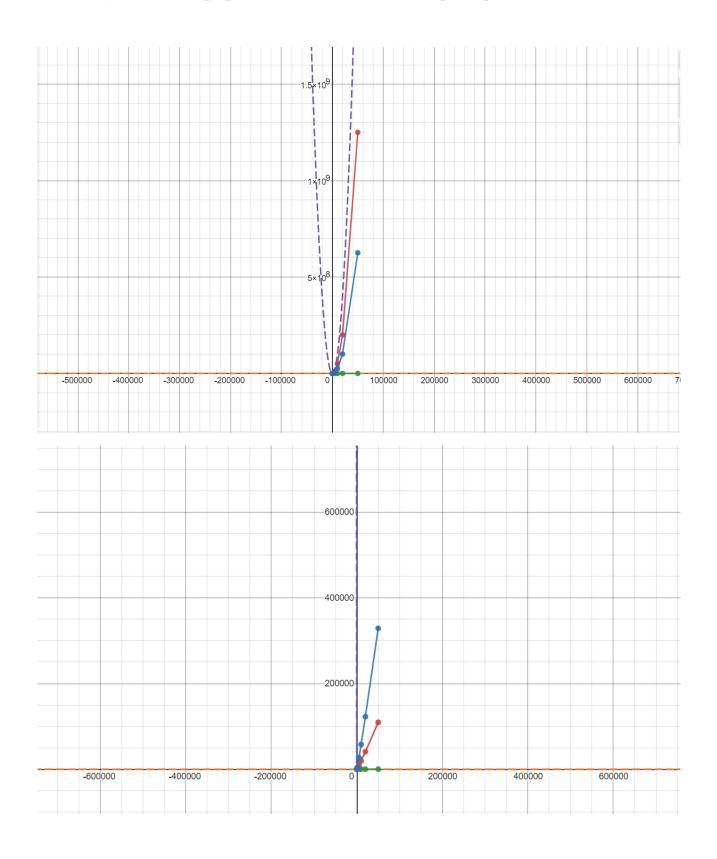
Таблиця 3.4.1 – Характеристика оцінювання алгоритму сортування гребінцем для випадкової послідовності елементів у масиві.

Розмірність масиву	Число порівнянь	Число перестановок
10	36	11
100	1229	237
1000	22022	4189
5000	144862	26799
10000	329644	57804
20000	719230	122814
50000	1997920	329078

3.5.2 Графіки залежності часових характеристик оцінювання від розмірності масиву

На рисунку 3.3 показані графіки залежності часових характеристик оцінювання від розмірності масиву для випадків, коли масиви містять упорядковану послідовність елементів (зелений графік), коли масиви містять зворотно упорядковану послідовність елементів (червоний графік), коли масиви містять випадкову послідовність елементів (синій графік), також показані асимптотичні оцінки гіршого (фіолетовий графік) і кращого (жовтий графік) випадків для порівняння.

Рисунок 3.3 – Графіки залежності часових характеристик оцінювання



ВИСНОВОК

При виконанні даної лабораторної роботи я дослідила алгоритми сортування бульбашкою та гребінцем. Я провела аналіз алгоритмів на відповідність властивостям, проаналізувала часову складність алгоритмів та порівняла часові характеристики.