

Министерство науки и высшего образования Российской Федерации  
Федеральное государственное автономное образовательное учреждение  
высшего образования  
«СЕВЕРО-КАВКАЗСКИЙ ФЕДЕРАЛЬНЫЙ УНИВЕРСИТЕТ»

Институт цифрового развития  
Кафедра инфокоммуникаций

**ОТЧЕТ**  
**ПО ПРАКТИЧЕСКОЙ РАБОТЕ №3**  
**дисциплины «Алгоритмизация»**  
**Вариант 8**

Выполнил:  
Данилецкий Дмитрий Витальевич  
2 курс, группа ИВТ-б-о-22-1,  
09.03.01 «Информатика и  
вычислительная техника»,  
направленность (профиль)  
«Программное обеспечение средств  
вычислительной техники и  
автоматизированных систем», очная  
форма обучения

---

(подпись)

Руководитель практики:  
Воронкин Р. А., канд. технических  
наук, доцент кафедры  
инфокоммуникаций

---

(подпись)

Отчет защищен с оценкой \_\_\_\_\_ Дата защиты \_\_\_\_\_

Ставрополь, 2023 г.

## Ход работы

1. Написал программу, которая подсчитывает время, затрачиваемое на выполнение алгоритма линейного поиска, предусмотрел варианты среднего (искомый элемент находится где-то в середине массива) и худшего (искомый элемент не найден) случая.

Linesearch

(Глобальная область)

```
1 #include <iostream>
2 #include <ctime>
3 #include <cstdlib>
4
5 using namespace std;
6
7 int linearSearch(int arr[], int n, int key) {
8     for (int i = 0; i < n; i++) {
9         if (arr[i] == key) {
10             return i;
11         }
12     }
13     return -1;
14 }
15
16 int main() {
17     srand(time(0));
18
19     const int sizes[] = { 100, 200, 300, 400, 500, 600, 700, 800, 900, 1000 };
20
21     cout << "Arr size\ttime (average)\t      time (worst)\n";
22
23     for (int i = 0; i < sizeof(sizes) / sizeof(sizes[0]); i++) {
24         const int size = sizes[i];
25         int arr[1001];
26         int result;
27
28         for (int j = 0; j < size; j++) {
29             arr[j] = rand() % 1000;
30         }
31         double sumTime = 0;
32         double sumTime1 = 0;
33         int key = 1000;
34         int m;
35         do {
36             m = rand() % size;
37         } while (m == 0 || m == size);
38         arr[m] = key;
39         for (int i = 0; i < 50; i++) {
40             clock_t start = clock();
41             for (int j = 0; j < 1000000; j++) {
42                 result = linearSearch(arr, size, key);
43             }
44             clock_t end = clock();
45             sumTime += double(end - start) / CLOCKS_PER_SEC;
46
47             start = clock();
48             for (int j = 0; j < 1000000; j++) {
49                 result = linearSearch(arr, size, -1);
50             }
51             end = clock();
52             sumTime1 += double(end - start) / CLOCKS_PER_SEC;
53         }
54         cout << size << "\t\t" << sumTime / 50 << " sec\t\t" << sumTime1 / 50 << " sec\n";
55     }
56
57     return 0;
58 }
```

### Рисунок 1. Программа

```
Выбрать Консоль отладки Microsoft Visual Studio

Arr size      time (average)      time (worst)
100           0.075 sec          0.125 sec
200           0.195 sec          0.221 sec
300           0.082 sec          0.324 sec
400           0.267 sec          0.406 sec
500           0.202 sec          0.499 sec
600           0.048 sec          0.596 sec
700           0.151 sec          0.704 sec
800           0.604 sec          0.792 sec
900           0.446 sec          0.888 sec
1000          0.905 sec          0.984 sec

C:\Users\slime\source\repos\Linesearch\Debug\Linesearch.exe (процесс 25460) завершил работу с кодом 0.
Чтобы автоматически закрывать консоль при остановке отладки, включите параметр "Сервис" ->"Параметры" ->"Отладка" -> "Автоматически закрыть консоль при остановке отладки".
Нажмите любую клавишу, чтобы закрыть это окно...
```

Рисунок 2. Результат работы программы

Таблица 1. Время работы алгоритма линейного поиска

Размер массива (n)	Средний случай (сек * 100000)	Худший случай (сек * 100000)
100	0,075	0,125
200	0,195	0,221
300	0,082	0,324
400	0,276	0,406
500	0,202	0,499
600	0,048	0,596
700	0,151	0,704
800	0,604	0,792
900	0,446	0,888
1000	0,905	0,984

2. Перенес данные в таблицу Excel и произвел необходимые расчеты для метода наименьших квадратов.

	A	B	C	D	E	F	G	H	
1		n	time*10000	time	n*n	time*time	time*n	Y	
2		100	0,075	0,0000075000	10000	0,000000000562500	0,00075000	0,0000022411	
3		200	0,195	0,0000195000	40000	0,000000003802500	0,00390000	0,0000083742	
4		300	0,082	0,0000082000	90000	0,000000000672400	0,00246000	0,0000145073	
5		400	0,276	0,0000276000	160000	0,0000000007617600	0,01104000	0,0000206404	
6		500	0,202	0,0000202000	250000	0,0000000004080400	0,01010000	0,0000267735	
7		600	0,048	0,0000048000	360000	0,0000000000230400	0,00288000	0,0000329065	
8		700	0,151	0,0000151000	490000	0,0000000002280100	0,01057000	0,0000390396	
9		800	0,604	0,0000604000	640000	0,0000000036481600	0,04832000	0,0000451727	
10		900	0,446	0,0000446000	810000	0,0000000019891600	0,04014000	0,0000513058	
11		1000	0,905	0,0000905000	1000000	0,0000000081902500	0,09050000	0,0000574389	
12	сумма	5500	2,984	0,0002984000	3850000	0,0000000157521600	0,22066000		
13									
14									
15	yp1	a*сумм(n*n)+b*сумм(n)=сумм(t*n)		385000*a+5500b=0,0022066					
16	yp2	a*сумм(n)+b*N=сумм(t)		5500a+10b=0,000002984					
17									
18									
19									
20		Матричный способ решения системы:							
21			385000	5500		0,0022066			
22			5500	10		0,0002984			
23									
24			-3,78788E-07	0,000208333	a=	6,13308E-08			
25			0,000208333	-0,014583333	b=	-3,89196E-06			
26									
27	КОРЕЛ		1						
28									

Рисунок 3. Расчет линейной зависимости

3. Построил график линейной зависимости времени выполнения линейного поиска от размера массива в среднем случае.

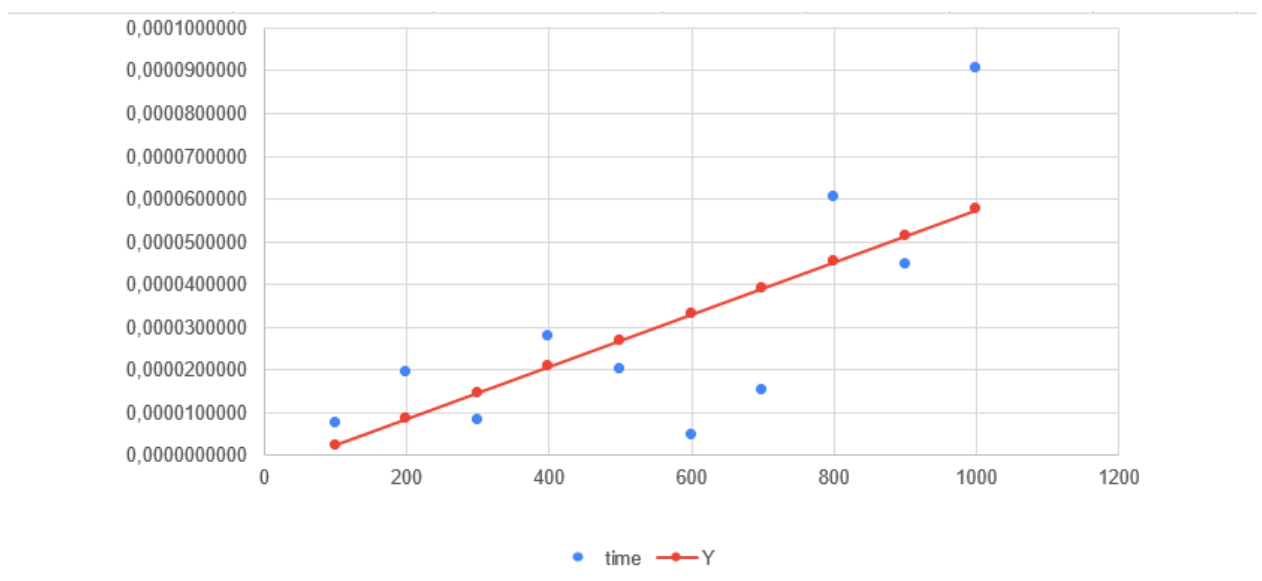


Рисунок 4. График для среднего случая

4. Произвел аналогичные расчеты для получения необходимой функции.

	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K
1		n	time*10000	time	n*n		time*n	Y			
2		100	0,125	0,0000125000	10000		0,00125	0,000009995397727			
3		200	0,221	0,0000221000	40000		0,00442	0,000020083087121			
4		300	0,324	0,0000324000	90000		0,00972	0,000030170776515			
5		400	0,406	0,0000406000	160000		0,01624	0,000040258465909			
6		500	0,499	0,0000499000	250000		0,02495	0,000050346155303			
7		600	0,596	0,0000596000	360000		0,03576	0,000060433844697			
8		700	0,704	0,0000704000	490000		0,04928	0,000070521534091			
9		800	0,792	0,0000792000	640000		0,06336	0,000080609223485			
10		900	0,888	0,0000888000	810000		0,07992	0,000090696912879			
11		1000	0,984	0,0000984000	1000000		0,0984	0,000100784602273			
12	сумма	5500	5,539	0,0005539000	3850000		0,3833				
13											
14											
15											
16		385000*a+5500b=0,03833									
17		a*5500+10b=0,0005539									
18	a	-0,000000002979356									
19	b	7,17765E-06									
20		7,17765E-05									
21		1									
22											
23											
24											
25											
26		Матричный способ решения системы:									
27		385000	5500		0,03833						
28		5500	10		0,0005539						
29											
30		-3,78788E-07	0,000208333	a=	1,0088E-07						
31		0,000208333	-0,014583333	b=	-9,2292E-08						
32											
33											
34	КОРЕЛЛ	1,00									
35											
36											
37											

Рисунок 5. Расчет функции линейной зависимости для худшего случая

5. Построил график линейной зависимости времени выполнения линейного поиска от размера массива в худшем случае.

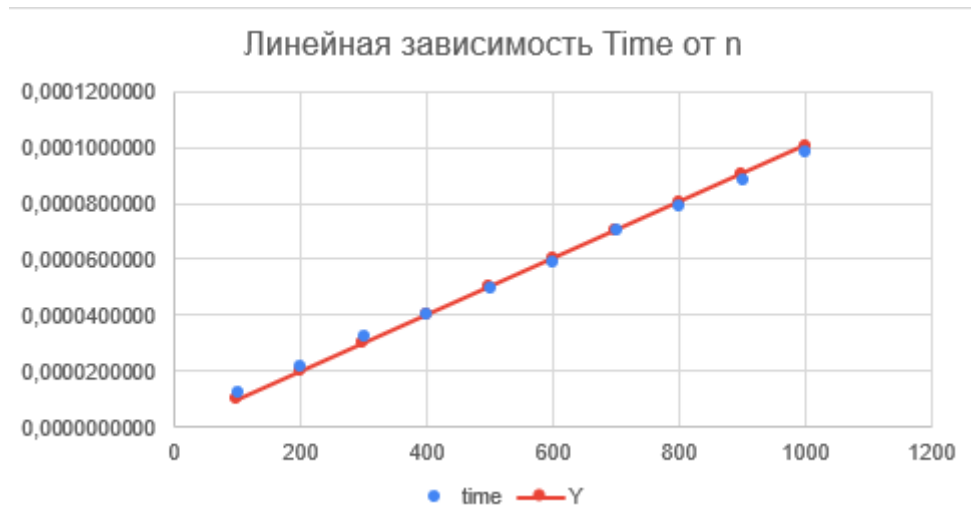


Рисунок 6. График для худшего случая

6. Рассчитал коэффициенты парной корреляции для общего ( $r = 0.7522288$ ) и худшего ( $r = 0.9998461$ ) случая.

Буфер обмена		Шрифт		Выравнивание	
B28					
=(10*G12-B12*D12)/(КОРЕНЬ((10*E12-B12*B12)*(10*F12-D12*D12)))					
A	B	C	D	E	F
1	n	time*10000	time	n*n	time*
2	100	0,075	0,0000075000	10000	0,000000
3	200	0,195	0,0000195000	40000	0,000000
4	300	0,082	0,0000082000	90000	0,000000
5	400	0,276	0,0000276000	160000	0,000000
6	500	0,202	0,0000202000	250000	0,000000
7	600	0,048	0,0000048000	360000	0,000000
8	700	0,151	0,0000151000	490000	0,000000
9	800	0,604	0,0000604000	640000	0,000000
10	900	0,446	0,0000446000	810000	0,000000
11	1000	0,905	0,0000905000	1000000	0,000000
12	сумма	5500	2,984	0,0002984000	3850000
13					
14					
15	yp1	a*сумм(n*n)+b*сумм(n)=сумм(t*n) 385000*a+5500b=0,0022066			
16	yp2	a*сумм(n)+b*N=сумм(t) 5500a+10b=0,000002984			
17					
18					
19					
20	Матричный способ решения системы:				
21		385000	5500	0,0022066	
22		5500	10	0,0002984	
23					
24		-3,78788E-07	0,000208333	a=	6,13308E-08
25		0,000208333	-0,014583333	b=	-3,89196E-06
26					
27	КОРРЕЛ	0,752228872			
28	КОРРЕЛ	0,752228872			
29					
30					

Рисунок 7. Расчет коэффициента парной корреляции для общего случая

Буфер обмена		Шрифт		Выравнивание		Число	
B17							
=((10*0,3833)-(5500*0,0005539))/(КОРЕНЬ((10*3850000-30250000)*(10*F12-(D12*D12))))							
A	B	C	D	E	F	G	H
1	n	time*10000	time	n*n	t*t	time*n	Y
2	100	0,125	0,0000125000	10000	0,00000000015625	0,00125	0,000009995397727
3	200	0,221	0,0000221000	40000	0,00000000048841	0,00442	0,000020083087121
4	300	0,324	0,0000324000	90000	0,00000000104976	0,00972	0,000030170776515
5	400	0,406	0,0000406000	160000	0,00000000164836	0,01624	0,000040258465909
6	500	0,499	0,0000499000	250000	0,00000000249001	0,02495	0,000050346155303
7	600	0,596	0,0000596000	360000	0,00000000355216	0,03576	0,000060433844697
8	700	0,704	0,0000704000	490000	0,00000000495616	0,04928	0,000070521534091
9	800	0,792	0,0000792000	640000	0,00000000627264	0,06336	0,000080609223485
10	900	0,888	0,0000888000	810000	0,00000000788544	0,07992	0,000090696912879
11	1000	0,984	0,0000984000	1000000	0,00000000968256	0,0984	0,000100784602273
12	сумма	5500	5,539	0,0005539000	3850000	0,00000003818175	0,3833
13							
14							
15							
16							
17	КОРРЕЛ	0,999846082					
18							
19							
20							

Рисунок 8. Расчет коэффициента парной корреляции для худшего случая

Вывод: в ходе выполнения лабораторной работы был исследован алгоритм линейного поиска в массиве. Проведенный анализ позволяет утверждать, что время выполнения этого алгоритма в худшем и среднем случаях напрямую коррелирует с размером массива. Это утверждение подтверждено результатами экспериментов и статистическими методами, включая расчет коэффициента парной корреляции. Таким образом, можно сделать вывод о том, что этот алгоритм действительно обладает линейной зависимостью от размера массива, в котором выполняется поиск.