

Министерство науки и высшего образования Российской Федерации
Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение
высшего образования
"Белгородский государственный технологический университет им. В. Г.
Шухова"
(БГТУ им. В.Г. Шухова)

Институт энергетики, информационных технологий и управляющих
систем

Кафедра программного обеспечения вычислительной техники
и автоматизированных систем

Лабораторная работа № 2.1
по дисциплине дискретная математика
тема: Алгоритмы порождения комбинаторных объектов

Выполнил: студент группы ПВ-223

Игнатьев Артур Олегович

Проверил: доцент

Рязанов Юрий Дмитриевич

старший преподаватель

Бондаренко Татьяна Владимировна

Белгород 2022

Лабораторная работа № 2.1

Тема: Алгоритмы порождения комбинаторных объектов

Цель работы: изучить основные комбинаторные объекты, алгоритмы их порождения, программно реализовать и оценить временную сложность алгоритмов.

Задания

1. Реализовать алгоритм порождения подмножеств.
2. Построить график зависимости количества всех подмножеств от мощности множества.
3. Построить графики зависимости времени выполнения алгоритмов п.1 на вашей ЭВМ от мощности множества.
4. Определить максимальную мощность множества, для которого можно получить все подмножества не более чем за час, сутки, месяц, год на вашей ЭВМ.
5. Определить максимальную мощность множества, для которого можно получить все подмножества не более чем за час, сутки, месяц, год на ЭВМ, в 10 и в 100 раз быстрее вашей.
6. Реализовать алгоритм порождения сочетаний.
7. Построить графики зависимости количества всех сочетаний из n по k от k при $n = (5, 7, 9)$.
8. Реализовать алгоритм порождения перестановок.
9. Построить график зависимости количества всех перестановок от мощности множества.
10. Построить графики зависимости времени выполнения алгоритма п.8 на вашей ЭВМ от мощности множества.
11. Определить максимальную мощность множества, для которого можно получить все перестановки не более чем за час, сутки, месяц, год на вашей ЭВМ.

12. Определить максимальную мощность множества, для которого можно получить все перестановки не более чем за час, сутки, месяц, год на ЭВМ, в 10 и в 100 раз быстрее вашей.

13. Реализовать алгоритм порождения размещений.

14. Построить графики зависимости количества всех размещений из n по k от k при $n = (5, 7, 9)$.

Решение заданий:

1. Реализовать алгоритм порождения подмножеств.

```
#include <stdio.h>

// Функция для печати подмножества
void printSubset(int subset[], int size) {
    printf("{ ");
    for (int i = 0; i < size; i++) {
        printf("%d ", subset[i]);
    }
    printf("}\n");
}

// Рекурсивная функция для генерации всех подмножеств
void generateSubsets(int set[], int subset[], int n, int
subsetSize, int nextIndex) {
    // Печатаем текущее подмножество
    printSubset(subset, subsetSize);

    // Генерируем оставшиеся подмножества с помощью рекурсии
    for (int i = nextIndex; i < n; i++) {
        subset[subsetSize] = set[i];
        generateSubsets(set, subset, n, subsetSize + 1, i +
1);
    }
}

// Функция для вызова генерации подмножеств
void generateAllSubsets(int set[], int n) {
    int subset[n]; // Временный массив для хранения
подмножества

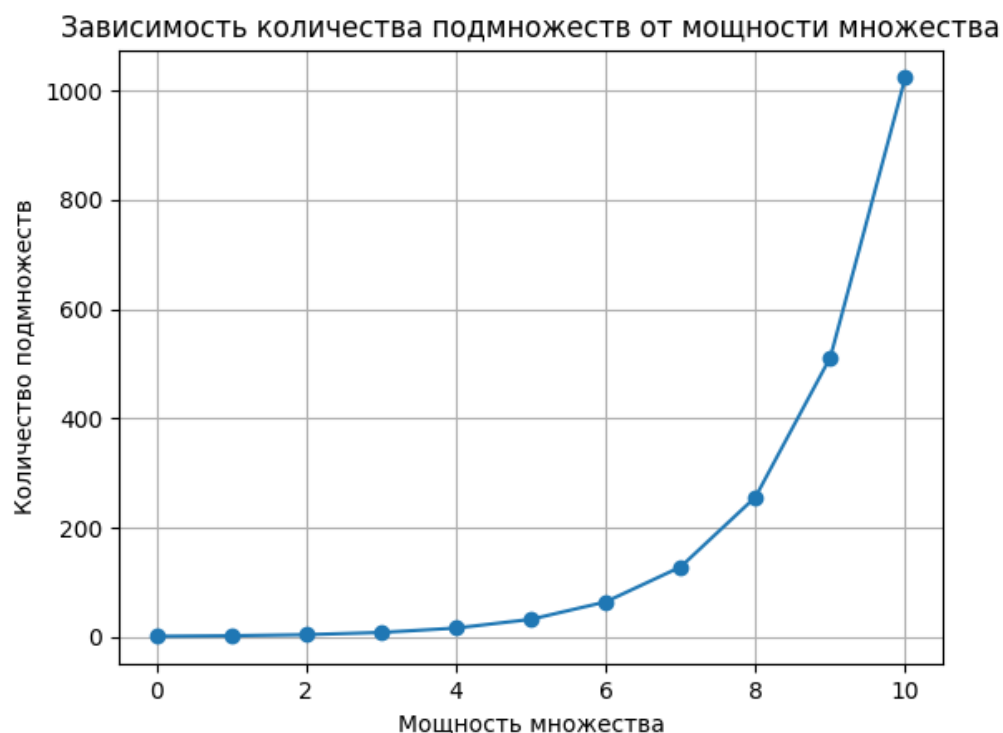
    generateSubsets(set, subset, n, 0, 0);
}

int main() {
    int set[] = {1, 2, 3};
    int n = sizeof(set) / sizeof(set[0]);

    generateAllSubsets(set, n);

    return 0;
}
```

2. Построить график зависимости количества всех подмножеств от мощности множества.



3. Построить графики зависимости времени выполнения алгоритмов п.1 на вашей ЭВМ от мощности множества.



4. Определить максимальную мощность множества, для которого можно получить все подмножества не более чем за час, сутки, месяц, год на вашей ЭВМ.

Кол-во элем.	Секунды	Секунды по формуле ($a \cdot 2^{\text{кол-во элем.}}$)	a
15	0,001	0,00047514	0,0000000145
16	0,001	0,00095027	
17	0,001	0,00190054	
18	0,004	0,00380109	
19	0,006	0,00760218	
20	0,009	0,01520435	
21	0,025	0,03040870	
22	0,058	0,06081741	
23	0,070	0,12163482	
24	0,142	0,24326963	
25	0,509	0,48653926	
26		0,97307853	
27		1,94615706	
28		3,89231411	
29		7,78462822	
30		15,56925645	
31		31,13851290	
32		62,27702579	
33		124,55405158	
34		249,10810317	
35		498,21620634	
36		996,43241267	
37		1992,86482534 час	
38		3985,72965069	
39		7971,45930138	
40		15942,91860275	
41		31885,83720550	
42		63771,67441101 сутки	
43		127543,34882202	
44		255086,69764403	
45		510173,39528806	
46		1020346,79057613	
47		2040693,58115226 месяц	
48		4081387,16230451	
49		8162774,32460902	
50		16325548,64921800 год	

Час-37

Сутки-42

Месяц-47

Год-50

5. Определить максимальную мощность множества, для которого можно получить все подмножества не более чем за час, сутки, месяц, год на ЭВМ, в 10 и в 100 раз быстрее вашей.

Кол-во элем.	В 10 раз быстрее	В 100 раз быстрее
15	0,00004751	4,75136E-06
16	0,00009503	9,50272E-06
17	0,00019005	1,90054E-05
18	0,00038011	3,80109E-05
19	0,00076022	7,60218E-05
20	0,00152044	0,000152044
21	0,00304087	0,000304087
22	0,00608174	0,000608174
23	0,01216348	0,001216348
24	0,02432696	0,002432696
25	0,04865393	0,004865393
26	0,09730785	0,009730785
27	0,19461571	0,019461571
28	0,38923141	0,038923141
29	0,77846282	0,077846282
30	1,55692564	0,155692564
31	3,11385129	0,311385129
32	6,22770258	0,622770258
33	12,45540516	1,245540516
34	24,91081032	2,491081032
35	49,82162063	4,982162063
36	99,64324127	9,964324127
37	199,28648253	19,92864825
38	398,57296507	39,85729651
39	797,14593014	79,71459301
40	1594,29186028	159,429186
41	3188,58372055 час	318,8583721
42	6377,16744110	637,7167441
43	12754,33488220	1275,433488
44	25508,66976440	2550,866976 час
45	51017,33952881 день	5101,733953
46	102034,67905761	10203,46791
47	204069,35811523	20406,93581
48	408138,71623045	40813,87162
49	816277,43246090	81627,74325 день
50	1632554,86492180 месяц	163255,4865
51	3265109,72984361	326510,973
52	6530219,45968722	653021,946
53	13060438,91937440	1306043,892 месяц
54	26120877,83874890 год	2612087,784
55	52241755,67749780	5224175,568
56	104483511,35499600	10448351,14
57	208967022,70999100	20896702,27 год
58	417934045,41998200	41793404,54

В 10 раз быстрее:

Час-41

День-45

Месяц-50

Год-54

В 100 раз быстрее:

Час-44

День-49

Месяц-53

Год-57

6. Реализовать алгоритм порождения сочетаний.

```
#include <stdio.h>

void generate_combinations(int arr[], int data[], int start,
                           int end, int index, int r) {
    if (index == r) {
        // Печатаем текущую комбинацию
        for (int i = 0; i < r; i++) {
            printf("%d ", data[i]);
        }
        printf("\n");
        return;
    }

    // Генерируем комбинации, начиная с элемента start
    for (int i = start; i <= end && end - i + 1 >= r - index;
i++) {
        data[index] = arr[i];
        generate_combinations(arr, data, i + 1, end, index + 1,
r);
    }
}

void print_combinations(int arr[], int n, int r) {
    int data[r];
    generate_combinations(arr, data, 0, n - 1, 0, r);
}

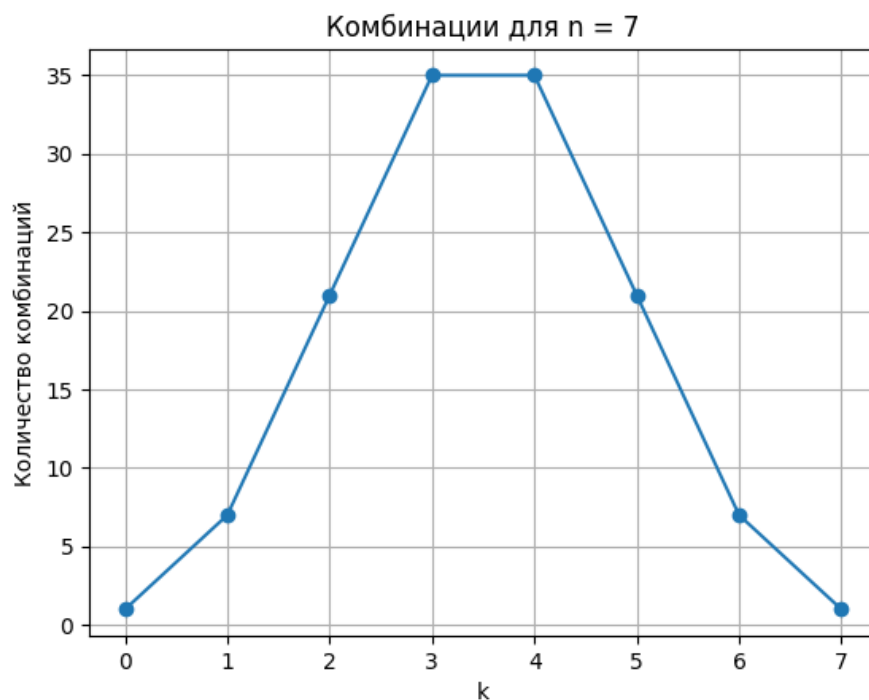
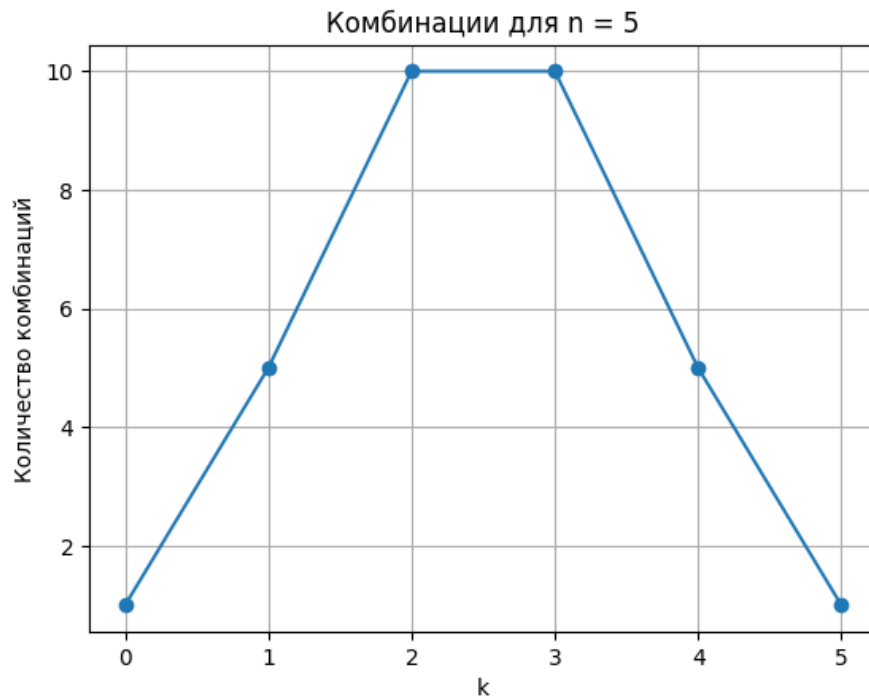
int main() {
    int arr[] = {1, 2, 3, 4, 5};
    int n = sizeof(arr) / sizeof(arr[0]);
    int r = 3;

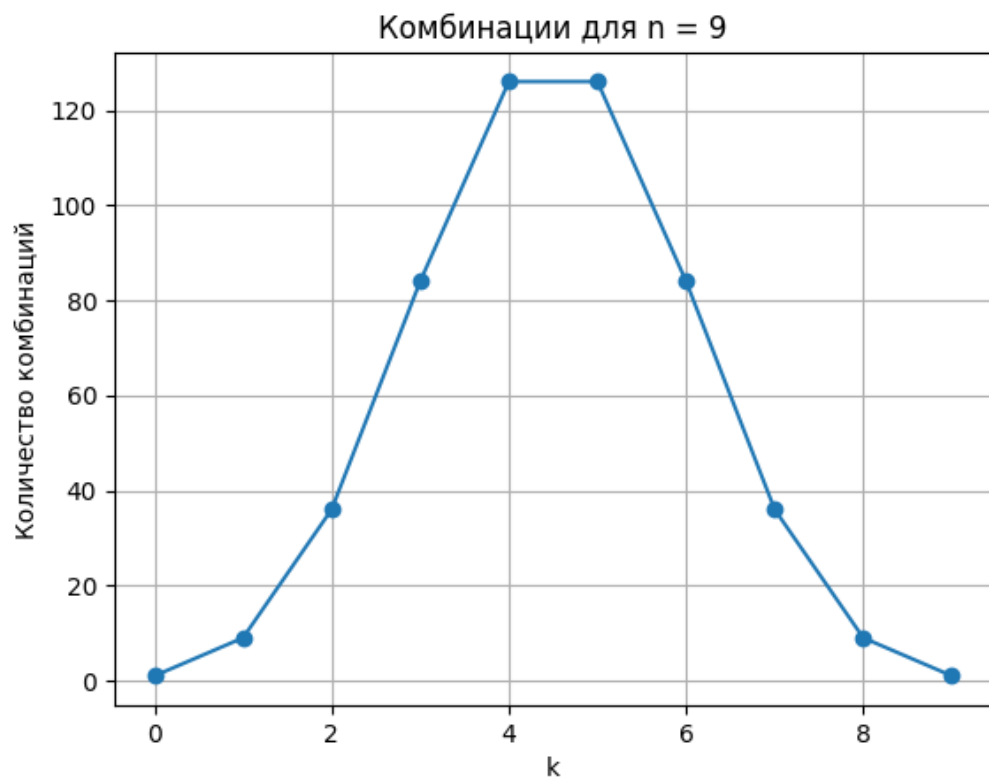
    print_combinations(arr, n, r);

    return 0;
}
```


7. Построить графики зависимости количества всех сочетаний из n по k от k при $n = (5, 7, 9)$.

Для построения графиков была использована формула сочетания $C(n, k) = n! / (k! * (n - k)!)$, где n - количество элементов, а k - размер сочетания.





8. Реализовать алгоритм порождения перестановок.

```
#include <stdio.h>

void swap(int *a, int *b) {
    int temp = *a;
    *a = *b;
    *b = temp;
}

void generatePermutations(int elements[], int size, int index) {
    // Базовый случай: если достигли конца массива, выводим
    перестановку
    if (index == size - 1) {
        for (int i = 0; i < size; i++) {
            printf("%d ", elements[i]);
        }
        printf("\n");
        return;
    }

    // Генерируем перестановки для оставшейся части массива
    for (int i = index; i < size; i++) {
        // Меняем текущий элемент с элементом на позиции index
        swap(&elements[index], &elements[i]);

        // Рекурсивно генерируем перестановки для оставшейся
        части
        generatePermutations(elements, size, index + 1);

        // Восстанавливаем исходный порядок элементов перед
        следующей итерацией
        swap(&elements[index], &elements[i]);
    }
}

int main() {
    int elements[] = {1, 2, 3};
    int size = sizeof(elements) / sizeof(elements[0]);

    generatePermutations(elements, size, 0);

    return 0;
}
```

9. Построить график зависимости количества всех перестановок от мощности множества.



10. Построить графики зависимости времени выполнения алгоритма

п.8 на вашей ЭВМ от мощности множества.

Модифицированная программа:

```
#include <stdio.h>
#include <time.h>
#include <windows.h>

void swap(int *a, int *b) {
    int temp = *a;
    *a = *b;
    *b = temp;
}

void generatePermutations(int elements[], int size, int index) {
    // Базовый случай: если достигли конца массива, выводим
    перестановку
    if (index == size - 1) {
        for (int i = 0; i < size; i++) {
            printf("%d ", elements[i]);
        }
        printf("\n");
        return;
    }

    // Генерируем перестановки для оставшейся части массива
    for (int i = index; i < size; i++) {
        // Меняем текущий элемент с элементом на позиции index
        swap(&elements[index], &elements[i]);

        // Рекурсивно генерируем перестановки для оставшейся
        части
        generatePermutations(elements, size, index + 1);

        // Восстанавливаем исходный порядок элементов перед
        следующей итерацией
        swap(&elements[index], &elements[i]);
    }
}

int main() {
    SetConsoleOutputCP(CP_UTF8);

    int elements[] = {1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10};
    int size = sizeof(elements) / sizeof(elements[0]);

    // Измерение времени выполнения
    clock_t start = clock();

    generatePermutations(elements, size, 0);
```

```
clock_t end = clock();  
double time_spent = (double)(end - start) / CLOCKS_PER_SEC;  
printf("Время выполнения: %f сек\n", time_spent);  
  
return 0;  
}
```



11. Определить максимальную мощность множества, для которого можно получить все перестановки не более чем за час, сутки, месяц, год на вашей ЭВМ.

Мощность множ.	Время, с	Кол-во перестановок
1	0.001	1
2	0.001	2
3	0.004	6
4	0.021	24
5	0.144	120
6	0.999	720
7	7.228	5040
8	56.568	40320
9	557.964	362880 час
10	6409.956	3628800
11	65437.592	39916800 день
12	720812.741	479001600 месяц
13	7928930.505	4790016000 год
14	87218222.557	62270208000
15	961400472.02	87178291200

Час-9

Сутки-11

Месяц-12

Год-13

12. Определить максимальную мощность множества, для которого можно получить все перестановки не более чем за час, сутки, месяц, год на ЭВМ, в 10 и в 100 раз быстрее вашей.

Можность множ.	В 10 раз быстрее	Кол-во перестановок	В 100 раз быстрее		
1	0,0001	1	0,00001		
2	0,0001	2	0,00001		
3	0,0001	6	0,00001		
4	0,0004	24	0,00004		
5	0,0144	120	0,00144		
6	0,0999	720	0,00999		
7	0,7228	5040	0,07228		
8	5,6568	40320	0,56568		
9	55,7964	362880	5,57964		
10	640,9956	3628800	64,09956	час	
11	6543,7592	39916800	654,37592		час
12	72081,2741	479001600	7208,12741	сутки	
13	792893,0505	4790016000	79289,30505	месяц	сутки
14	8721822,2557	62270208000	872182,22557	год	месяц
15	96140047,2020	87178291200	9614004,72020		год

В 10 раз быстрее:

В 100 раз быстрее:

Час-10

Час-11

Сутки-12

Сутки-13

Месяц-13

Месяц-14

Год-14

Год-15

13. Реализовать алгоритм порождения размещений.

```
#include <stdio.h>
#include <windows.h>

// Функция для обмена двух элементов
void swap(int *a, int *b) {
    int temp = *a;
    *a = *b;
    *b = temp;
}

// Функция для печати размещения
void printArr(int arr[], int n) {
    for (int i = 0; i < n; i++) {
        printf("%d ", arr[i]);
    }
    printf("\n");
}

// Рекурсивная функция для генерации размещений
void generatePermutations(int arr[], int size, int n) {
    if (size == 1) {
        printArr(arr, n);
        return;
    }

    for (int i = 0; i < size; i++) {
        generatePermutations(arr, size - 1, n);

        // Если размер массива нечетный, меняем первый элемент с
        // последним
        if (size % 2 == 1) {
            swap(&arr[0], &arr[size - 1]);
        }

        // Если размер массива четный, меняем i-й элемент с
        // последним
        else {
            swap(&arr[i], &arr[size - 1]);
        }
    }
}

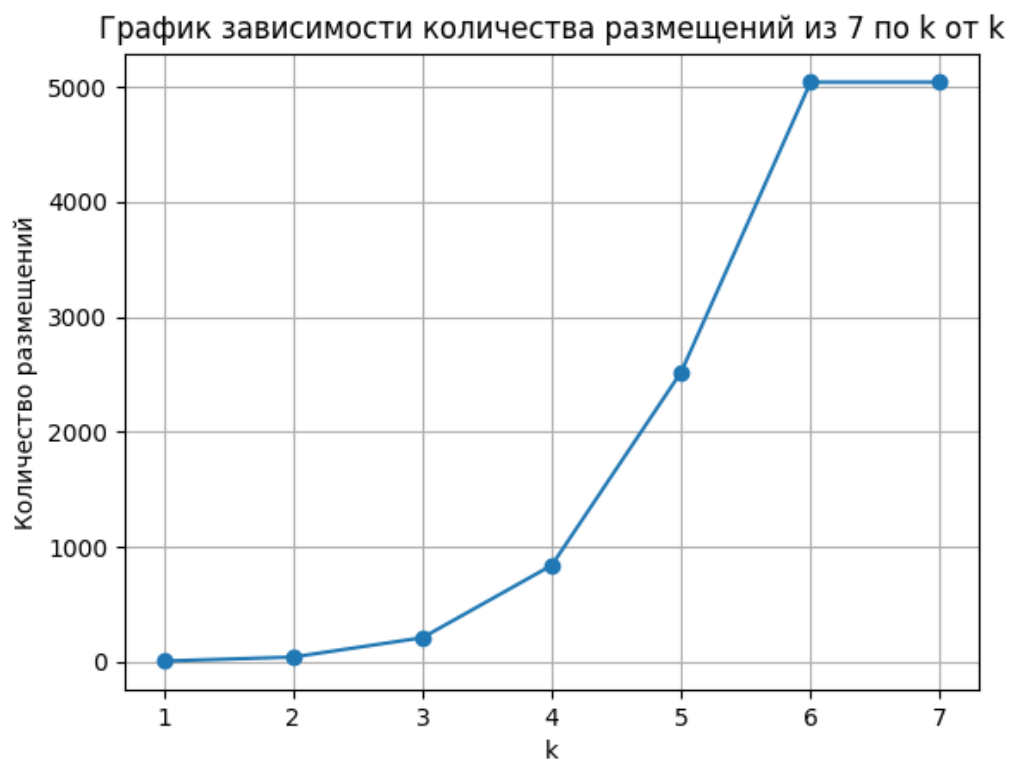
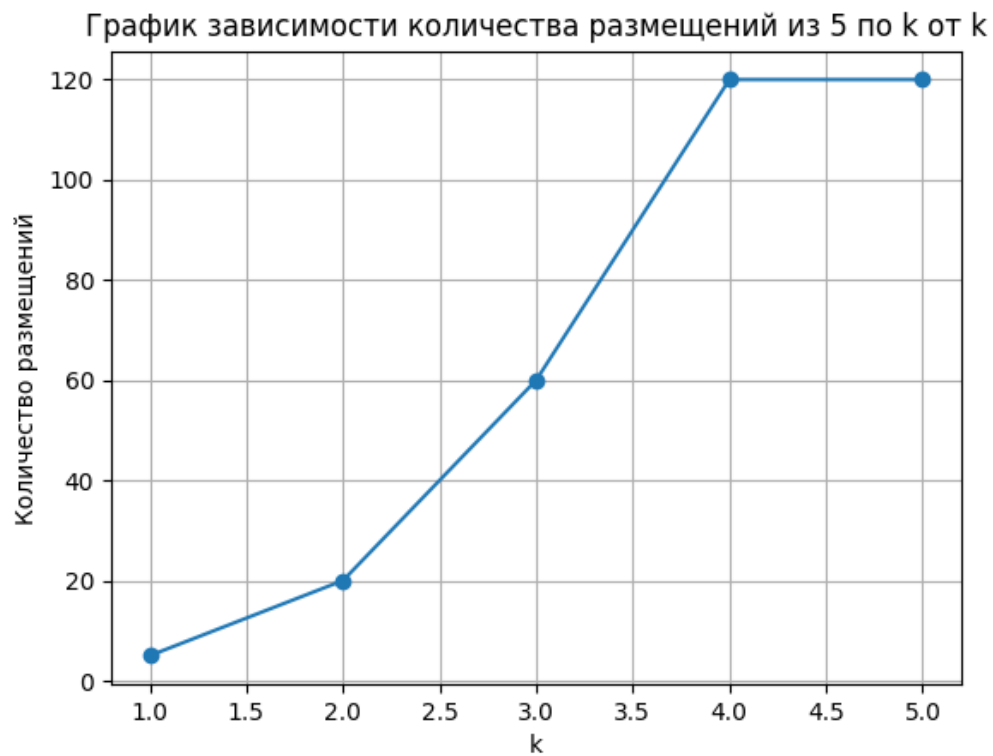
int main() {
    SetConsoleOutputCP(CP_UTF8);

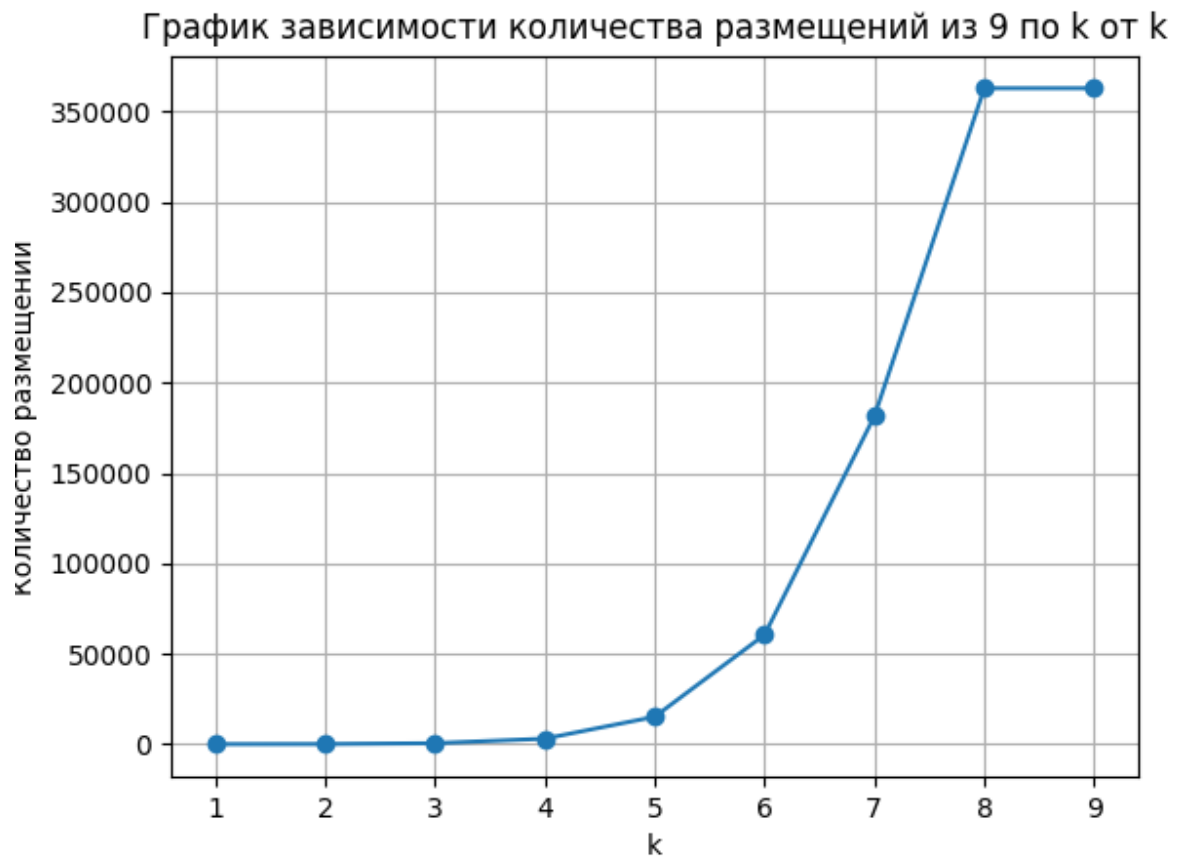
    int n;
    printf("Введите размер массива: ");
    scanf("%d", &n);

    int arr[n];
    printf("Введите элементы массива: ");
    for (int i = 0; i < n; i++) {
```

```
        scanf("%d", &arr[i]);  
    }  
  
    printf("Размещения:\n");  
    generatePermutations(arr, n, n);  
  
    return 0;  
}
```

14. Построить графики зависимости количества всех размещений из n по k от k при $n = (5, 7, 9)$.





Вывод: на этой лабораторной работе я изучил основные комбинаторные объекты, алгоритмы их порождения, программно реализовал и оценил временную сложность алгоритмов.