

Генерация k-элементных подмножеств

Сочетания (без повторений) из n по k – это подмножества, образованные k элементами из n возможных.

Количество сочетаний определяется по формуле

$$C_n^k = n! / ((n-k)!k!).$$

Задача 1. Для заданных n и k перечислить все k -элементные подмножества множества $0..n-1$

Пример

Пусть $n=5$, $k=3$. Тогда имеем следующие подмножества M

множества $\{0,1,2,3,4\}$:

0 2 3	1 2 3	2 3 4
0 1 3	0 2 4	1 2 4
0 1 4	0 3 4	1 3 4

Количество подмножеств $C_5^3 = 5! / (2! * 3!) = 10$.

Пример. Дано n предметов, каждый из которых характеризуется весом w_i . Необходимо выбрать k предметов так, чтобы суммарный вес этого набора не превышал W .

Алгоритм генерации лексикографическом порядке:

1. выберем наименьшее в лексикографическом порядке подмножество из k элементов $\{0, 1, \dots, k-1\}$ из имеющегося множества $M = \{0, 1, \dots, n-1\}$. Полученное подмножество будем хранить в $\{p_0, p_1, \dots, p_{k-1}\}$;

В нашем примере для $n=5$ и $k=3$ имеем $\{0, 1, 2\}$;

2. от конца к началу текущего подмножества $\{p_0, p_1, \dots, p_{k-1}\}$ ищем первый элемент p_i который можно увеличить на **1**.

- если такого элемента нет, мы получили последнее подмножество из k элементов $\{n-k, \dots, n-2, n-1\}$. В нашем примере $\{2, 3, 4\}$ – **генерация закончена**;
- иначе:

3. увеличиваем $p_i = p_i + 1$. Всем последующим элементам $p_{i+1}, p_{i+2}, \dots, p_{k-1}$ присваиваем значение большее на **1** чем предыдущий, $p_{i+1} = p_i + 1$;

4. выполняем пункт **2**.

```

#include <iostream>
using namespace std;
typedef int vec[20];
vec a; int n,k;
void Print(vec p,int k)
{
    int i;
    for (i=0; i<k; i++)
        cout<<p[i]<<" ";
    cout<<endl;
}
void setnk(int n, int k) {
    int i,j,flag; vec p;
    for (i=0;i<k;i++) p[i]=i;
    Print(p,k);
}

```

```

do
{flag=0;
  for (i=k-1;i>=0;i--)
    if (p[i]<n-k+i) {
      p[i]=p[i]+1;
      for (j=i+1;j<k;j++)
        p[j]=p[j-1]+1;
      Print(p,k);
      flag=1;break;
    }
} while(flag);
}
int main()
{
    cin>>n>>k;
    setnk(n,k);
    return 0;
}

```

Задача 2. По номеру L соответствующее сочетание (подмножество). Рассмотрим решение на примере:

$M=\{0,1,2,3,4,5\}$, $N=6$; $k=3$; $L=15$.

Нумерация с нуля.

№	Текущее	$K= m $ (m - множество используемых цифр)		L old	L new	Получено
1	?**	?=0, $m=\{1, 2, 3, 4, 5\}$?=1, $m=\{2, 3, 4, 5\}$		15	$15 - 10 = 5$	1**
2	1?*	? = 2, $m=\{3, 4, 5\}$? = 3, $m=\{4, 5\}$		5	$5 - 5 = 0$	14*
3	14?	?=5, $M=\{\}$	0	0		145

- | | | | | |
|----------------|----------------|------------------|-------------------------|---------|
| 0) 0 12 | 4) 0 23 | 8) 0 35 | 12) 1 2 5 | 16) 234 |
| 1) 0 13 | 5) 0 24 | 9) 0 45 | 13) 1 3 4 | 17) 235 |
| 2) 0 14 | 6) 0 25 | 10) 1 23 | 14) 1 3 5 | 18) 245 |
| 3) 0 15 | 7) 0 34 | 11) 1 2 4 | 15) 1 4 5 | 19) 345 |

Задача 3. По сочетанию (подмножеству) получить его номер.

Рассмотрим решение на примере:

Дано подмножество $\{1,4,5\}$ множества $M=\{0,1,2,3,4,5\}$, найти порядковый номер в подмножествах по $k=3$ элемента.

1. Первая цифра 1, т.е. подмножества начинающиеся с 0, использованы. Их количество $C_5^2 = 10$;

2. Вторая цифра равна 4, т.е. подмножества начинающиеся с 2 и 3 использованы. Их количество $C_3^1 + C_2^1 = 5$;

3. Третья цифра равна 5 и она первая среди возможных цифр на 3 месте.

Порядковый номер подмножества будет $C_5^2 + C_3^1 + C_2^1 + 1 = 10 + 5 + 1 = 16$, а т.к. нумерация начинается с 0, ответ **15**

0) 012	4) 023	8) 035	12) 1 25	16) 234
1) 013	5) 024	9) 045	13) 1 34	17) 235
2) 014	6) 025	10) 1 23	14) 1 35	18) 245
3) 015	7) 034	11) 1 24	15) 145	19) 345

Генерация всех подмножеств

Задача 1. Пусть $A = \{a_0, a_1, \dots, a_{n-1}\}$ – множество целых чисел. Построить все его непустые подмножества.

Для построения всех подмножеств можно использовать функцию $\text{setnk}(n, k)$:

For ($k=1; k \leq n; k++$) $\text{setnk}(n, k)$;

т.е. генерируем по одному, по два и т.д. до n элементов.

Битовый алгоритм. Поставим в соответствие каждому элементу множества 0 или 1. То есть каждому подмножеству соответствует n -значное число в двоичной системе счисления. Отсюда следует, что полный перебор всех подмножеств данного множества соответствует перебору всех чисел в двоичной системе счисления

от 1 до $2^n - 1$: $\underbrace{\square}_{n-1}$ 01 до $\underbrace{\square}_{n}$ 1.

Легко подсчитать и количество различных подмножеств данного множества, оно равно $2^n - 1$ (или 2^n , с учетом пустого множества).

Очевидно, что за 1 секунду мы можем сгенерировать множество из $n \leq 20$ элементов.

```
#include <iostream>
using namespace std;
typedef int vec[18];
vec a; int n;
void subset(vec a, int n) {
    for (int mask=1;mask<1<<n;mask++){
        for(int i=0; i<n; i++)
            if((1<<i & mask)>0) cout<<a[i]<<' ';
        cout<<endl;
    }
}
int main() {
    cin>>n;
    for(int i=0; i<n; i++) a[i]=i;
    subset(a, n); // n – КОЛИЧЕСТВО
ЭЛЕМЕНТОВ
    return 0;
}
```

Размещения с повторениями

Размещения с повторениями из n по k – это последовательности длины k , в которых n возможных элементов могут повторяться.

Пример. Для $n=4$ и $k=3$, имеем:

0,0,0	0,2,0	1,0,0	1,2,0	2,0,0	2,2,0	3,0,0	3,2,0
0,0,1	0,2,1	1,0,1	1,2,1	2,0,1	2,2,1	3,0,1	3,2,1
0,0,2	0,2,2	1,0,2	1,2,2	2,0,2	2,2,2	3,0,2	3,2,2
0,0,3	0,2,3	1,0,3	1,2,3	2,0,3	2,2,3	3,0,3	3,2,3
0,1,0	0,3,0	1,1,0	1,3,0	2,1,0	2,3,0	3,1,0	3,3,0
0,1,1	0,3,1	1,1,1	1,3,1	2,1,1	2,3,1	3,1,1	3,3,1
0,1,2	0,3,2	1,1,2	1,3,2	2,1,2	2,3,2	3,1,2	3,3,2
0,1,3	0,3,3	1,1,3	1,3,3	2,1,3	2,3,3	3,1,3	3,3,3

На каждой из k позиций в последовательности независимо от других может находиться любой из n элементов, поэтому по правилу произведения общее количество размещений – $n^k = 4^3 = 64$.

Задача 1. Перечислить все последовательности длины k из чисел $0..n-1$.

Алгоритм генерации размещения лексикографическом порядке

1. Первой будет последовательность $\langle 0, 0, \dots, 0 \rangle$, печатаем.
Будем хранить последнюю напечатанную последовательность в массиве $x[0]..x[k-1]$;
2. С конца ищем элемент который можно увеличить. Так как последним является последовательность $\langle n-1, n-1, \dots, n-1 \rangle$, мы можем увеличить найденный элемент только до $n-1$:
 - если такого элемента нет, мы получили последнюю последовательность $\langle n-1, n-1, \dots, n-1 \rangle$, печатаем и заканчиваем работу;иначе
 - увеличиваем его на 1 , а за ним стоящие элементы приравниваем 0 , печатаем;
3. повторяем пункт 2.

```
#include <iostream>
using namespace std;
typedef int vec[20];
vec a; int n,k;
void Print(vec p, int k) {
    int i;
    for (i=0; i<k; i++) cout<<p[i]<<" ";
    cout<<endl;
}
void razm(int n, int k) {
    int i,j,flag; vec p;
    for (i=0; i<k; i++) p[i]=0;
    Print(p,k);
```

```
do {
    flag=0;
    for (i=k-1; i>=0; i--)
        if (p[i]<n-1) {
            p[i]=p[i]+1;
            for (j=i+1;j<k;j++) p[j]=0;
            Print(p,k); flag=1; break;
        }
    } while (flag);
}
int main() {
    cin>>n>>k;
    razm(n,k);
    return 0;
}
```

Размещения без повторений

Задача 1. Сгенерировать все размещения для заданного множества $\{0, 1, 2, \dots, N-1\}$ и все размещения по K элементов в лексикографическом порядке.

Пример. $N = 4, K = 3.$

012	031	120	201	230	310
013	032	123	203	231	312
021	102	130	210	301	320
023	103	132	213	302	321

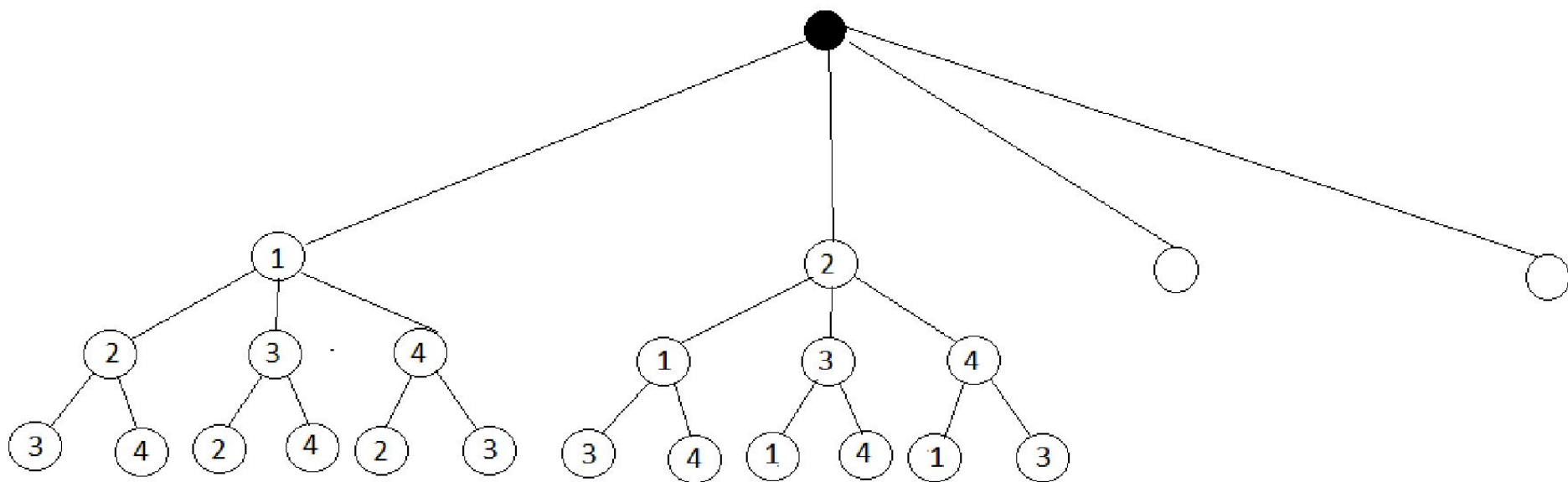
Количество размещений равно $A_N^K = \frac{N!}{(N-K)!}, A_4^3 = 24.$

Не рекурсивный алгоритм.

1. Строим наименьшее в лексикографическом порядке размещение $1, 2, 3, \dots, K.$ Из оставшихся элементов строим множество свободных элементов $\{K+1, K+2, \dots, N\}.$ Обрабатываем полученное размещение.
2. Ищем в множестве свободных элементов наименьшее число большее последнего элемента $temp = a[K].$
3. Если такой элемент есть, заменяем последний элемент найденным числом. Это число удаляем из множества свободных элементов и добавляем в множество свободных элементов число $temp.$ Переходим в начало пункта 2.

3. С конца ищем элемент $a[i] < a[i+1]$.
4. Если такой элемент есть, в множество свободных элементов добавляем $a[i+1]$. В множестве свободных элементов ищем наименьшее число большее $temp = a[i]$. Заменяем $a[i]$ найденным числом и добавляем в множество свободных элементов $temp$. В элементы $a[i+1], a[i+2], \dots, a[K]$ записываем в возрастающем порядке меньшие элементы множества свободных элементов удаляя их из этого множества. Переходим в пункт 2.
5. Если не найдено, заканчиваем поиск следующего размещения.

Рекурсивный алгоритм



Рассмотрим программу *рекурсивного алгоритма*:

```
#include <iostream>
#include <set>
using namespace std;
int n, m, i, a[15];
set <int> s;
void Print() {
    int i;
    for(i=1;i<=m;i++) cout<<a[i]<<' '; cout<<endl;
}
void Solve(int k){
int i;
    for(i=1;i<=n;i++)
    if (s.find(i)==s.end()) {
        s.insert(i); a[k]=i;
        if (k<m) Solve(k+1); else Print();
    }
    s.erase(i);
}
```

```
void main(){
cin>>n>>m;
    Solve(1);
}
```