

Зона кода

А давайте немного попрограммируем...

[Главная](#)[О сайте](#)[Все статьи](#)[Контакты](#)

Генерация сочетаний

13 июня 2016 года, понедельник

Java

Эту статью я написал несколько лет назад для другого сайта, но она так и не была опубликована. Тогда 7-я версия Java только-только появилась на свет, а 6-я была всё ещё актуальна. Статья адресована, тем, кто уже имеет некоторый опыт программирования на языке Java и не прочь разобраться в алгоритме генерации сочетаний. Я решил стряхнуть со статьи пыль и опубликовать её: пусть будет!

Здравствуй, уважаемый читатель! В этой статье мы рассмотрим программу, генерирующую все сочетания из n элементов по m .

Необходимость генерировать сочетания появилась у меня после того, как ко мне обратился знакомый студент и попросил помочь ему решить следующую задачу по комбинаторике.

За круглым столом сидят 12 представителей различных государств, причём каждый из них враждует с соседями справа и слева. Из этих представителей нужно сформировать комиссию, состоящую из 5 человек, причём никакие два члена комиссии не должны враждовать между собой. Каким количеством способов можно сформировать такую комиссию?

Задачу эту я решил так. Пронумеруем всех представителей числами от 1 до 12 в порядке их размещения за столом (например, по часовой стрелке). Каждую комиссию будем описывать номерами представителей, которые в неё входят, перечисленными через запятую и помещёнными в фигурные скобки.

Тогда одна из комиссий, в которых нет врагов, будет выглядеть так: {1, 3, 5, 7, 9}. На основе этой комиссии можно сформировать ещё одну, если каждого члена заменить его соседом слева: {2, 4, 6, 8, 10}. И ещё такую операцию можно проделать 10 раз. Таким образом, получаем 12 вариантов.

Аналогично: формируем комиссию {1, 4, 7, 9, 11} и получаем на её основе ещё 11 комиссий. Всего 12 вариантов.

Наконец, формируем комиссию {1, 3, 6, 8, 10} и получаем на её основе ещё 11 комиссий. Общее количество комиссий — 12.

Итого: $12 + 12 + 12 = 36$ вариантов. Это и есть окончательный ответ.

Я был уверен в правильности ответа, но всё же захотел проверить себя с помощью метода перебора. Для его реализации необходимо перебрать все возможные варианты комиссий из 5 человек и выбрать те из них, которые удовлетворяют условиям задачи. Поскольку вариантов много (а именно, 792, как будет показано далее), я решил прибегнуть к помощи компьютера.

И вот тут как раз и возникла необходимость в написании программы, генерирующей сочетания. Остановимся на этом понятии более подробно. Предположим, у нас имеются n элементов произвольной природы, различных между собой. Сформируем из этих элементов всевозможные наборы по m элементов в каждом наборе, где m не превышает n , такие, что все элементы в каждом наборе различны и любые два набора различаются составом входящих в них элементов. Эти наборы и называются сочетаниями из n элементов по m .

Родственным понятием по отношению к сочетанию является *размещение*. Из n элементов будем теперь формировать всевозможные упорядоченные наборы по m элементов в каждом наборе, где m не превышает n , такие, что все элементы в каждом

РУБРИКИ

- C99 ⁸⁵
 - Полезное ¹⁰
 - Библиотека `big_int` ⁹
 - Библиотека `pgraph` ⁵
 - Контейнеры ⁷
 - Распознавание строк ⁶
 - Графические программы ¹⁶
 - Решение задач ³²
- Java ⁴
- PHP ³
- Go ¹
- Обзоры книг ³
- Моё мнение ⁶
- Прочее ¹

ПОСЛЕДНИЕ СТАТЬИ

Задача о взвешиваниях с помощью четырёх гирь
29.01.2020

Задача о временном ключе. Часть 2
12.09.2019

Задача о временном ключе. Часть 1
07.09.2019

Переходы между датами и номерами дней в григорианском календаре
15.03.2019

Задача о двенадцати монетах и трёх взвешиваниях
15.02.2019

О построении корректных текстовых сообщений, содержащих числа
04.02.2019

Построение броуновских мостов
20.05.2018

Генерация нормально распределённых псевдослучайных чисел
05.05.2018

Об одной глупой ошибке и её неожиданных последствиях
20.04.2018

наборе различны и любые два набора различаются составом или порядком входящих в них элементов. Эти наборы называются размещениями из n элементов по m .

Несложно подсчитать число всех размещений из n элементов по m , обозначаемое как A_{nm} . Один из элементов, входящих в размещение, можно выбрать n возможными способами, второй — $(n - 1)$ возможными способами и т. д. Наконец, последний, m -й элемент, можно выбрать $(n - m + 1)$ возможными способами. Перемножив эти количества способов, получаем искомое число всех размещений: $A_{nm} = n \cdot (n - 1) \cdot \dots \cdot (n - m + 1)$. С использованием факториалов число размещений записывается так: $A_{nm} = \frac{n!}{(n - m)!}$.

Давайте теперь вычислим S_{nm} — число сочетаний из n элементов по m . Разобьём все размещения из n элементов по m на группы таким образом, чтобы размещения, входящие в одну группу, имели бы одинаковый состав и различались только порядком элементов, а размещения, входящие в разные группы, различались составом элементов. Очевидно, что каждая такая группа, содержащая наборы одинакового состава, соответствует сочетанию из n элементов по m и наоборот: каждому такому сочетанию соответствует группа. Это означает, что число сочетаний равно количеству групп.

Для вычисления последнего, очевидно, нужно число размещений из n элементов по m , т. е. A_{nm} , разделить на количество элементов в группе, равное числу размещений из m элементов по m , т. е. A_{mm} . Имеем:

$$S_{nm} = \frac{A_{nm}}{A_{mm}} = \frac{n!}{(n - m)! \cdot m!} = \frac{n!}{m! \cdot (n - m)!}.$$

Очевидно, теперь, что комиссии — это и есть сочетания из 12 представителей по 5. Можно теперь подсчитать и число всех возможных комиссий. Оно равно $12! / (5! \cdot 7!) = 792$.

Таким образом, задача перебора всех комиссий, состоящих из 5 представителей, эквивалентна задаче перебора всех сочетаний из 12 элементов по 5. Её решением (в общем виде) мы сейчас и займёмся.

Пронумеруем n элементов номерами от 1 до n . Сочетания будем записывать в виде номеров элементов, входящих в эти сочетания, разделённых запятыми и помещённых в фигурные скобки.

Заметим, что порядок элементов в записи сочетания не важен. Например, {1, 2, 3, 4, 5} и {5, 4, 3, 2, 1} — это одно и то же сочетание. А раз порядок не важен, то договоримся записывать элементы в порядке возрастания номеров.

Введём способ упорядочивания сочетаний. Условимся считать, что сочетание $\{a_1, a_2, \dots, a_m\}$ предшествует сочетанию $\{b_1, b_2, \dots, b_m\}$, если $a_1 < b_1$ или $a_k = b_k$, где $k = 1, 2, \dots, l - 1$ и, при этом, $a_l < b_l$ (здесь предполагается, что l больше 1, но не превышает m).

То же самое можно сформулировать иначе: сочетание $\{a_1, a_2, \dots, a_m\}$ предшествует сочетанию $\{b_1, b_2, \dots, b_m\}$, если $a_1 n^{m-1} + a_2 n^{m-2} + \dots + a_m < b_1 n^{m-1} + b_2 n^{m-2} + \dots + b_m$.

Теперь, в соответствии с описанным способом упорядочивания, все сочетания можно единственным образом выстроить в одну цепочку, начинающуюся с сочетания {1, 2, ..., m } и заканчивающуюся сочетанием $\{n, n - 1, \dots, n - m + 1\}$. Именно в таком порядке мы и будем генерировать сочетания.

Составим алгоритм, который по заданному сочетанию создаёт сочетание, непосредственно следующее за ним (разумеется, за исключением случая, когда алгоритму передаётся сочетание, “замыкающее” цепочку; в этом случае алгоритм ничего не возвращает).

Будем считать, что алгоритм принимает на входе сочетание $\{a_1, a_2, \dots, a_m\}$.

1. Полагаем: $t = m$.
2. Если $a_t < n - t + 1$, то возвращаем сочетание $\{a_1, \dots, a_{t-1}, a_t + 1, a_{t+1}, \dots, a_m\}$ и завершаем работу.
3. Если $t = 1$, то завершаем работу, не возвращая никакого сочетания.
4. Уменьшаем t на единицу и переходим к пункту 2.

Итак, способ генерации сочетаний уже понятен. Передаём алгоритму первое сочетание, получаем второе, передаём второе — получаем третье и так до тех пор, пока не получим последнее. Можно начинать писать программу.

Построение изображения
треугольника Серпиньского
05.04.2018

ПОИСК ПО САЙТУ

ОБЛАКО ТЕГОВ

C-строки Go java JavaScript NULL

PHP scala алгоритмы

анимация большие числа

быстрая сортировка взвешивания

графика дата и время дек деревья

длинный корень Дональд Кнут дроби

задача итератор калькулятор

комбинаторика компилятор кривые

массивы математика метод main

НОВИЧКАМ очередь ошибка

Паскаль подсветка синтаксиса

псевдослучайные числа

размышления рекурсия Седжвик

сортировка составные литералы

сочетания старые статьи стек

структуры данных

терминология указатели факториал

фрактал функции хвостовая рекурсия

числа Фибоначчи чистые функции

шаблон строки языки

программирования

Программа состоит из единственного класса `Combinations`. Значения m и n хранятся в статических целочисленных константах `M` и `N` соответственно. Сочетание в программе представлено целочисленным массивом из `M` элементов. В ячейке массива с индексом t хранится номер элемента сочетания с индексом $t + 1$.

Описанный выше алгоритм реализован в статическом методе `generateCombinations()`. Метод принимает массив, хранящий сочетание, генерирует по переданному сочетанию новое, помещает его в тот же самый массив и возвращает этот массив.

Если методу передано значение `null`, то он возвращает массив с первым сочетанием.

Если методу передан массив с последним сочетанием, то метод возвращает `null`.

Управление методом `generateCombinations()` осуществляется из метода `main()`.

Сначала `generateCombinations()` вызывается со значением `null`, затем каждый массив, возвращаемый этим методом, передаётся методу снова, до тех пор, пока метод не вернёт `null`. Каждый сгенерированный массив преобразуется в строку статическим методом `toString()` класса `java.util.Arrays` и выводится на консоль.

Ниже приведён код класса `Combinations`.

```
1. import static java.lang.System.out;
2. import java.util.Arrays;
3. class Combinations
4. {
5.     private static final int M = 3;
6.     private static final int N = 5;
7.     private static int[] generateCombinations(int[] arr)
8.     {
9.         if (arr == null)
10.        {
11.            arr = new int[M];
12.            for (int i = 0; i < M; i++)
13.                arr[i] = i + 1;
14.            return arr;
15.        }
16.        for (int i = M - 1; i >= 0; i--)
17.            if (arr[i] < N - M + i + 1)
18.            {
19.                arr[i]++;
20.                for (int j = i; j < M - 1; j++)
21.                    arr[j + 1] = arr[j] + 1;
22.                return arr;
23.            }
24.        return null;
25.    }
26.    public static void main(String args[])
27.    {
28.        int[] arr = null;
29.        while ((arr = generateCombinations(arr)) != null)
30.            out.println(Arrays.toString(arr));
31.    }
32. }
```

Наша программа генерирует все сочетания из 5 элементов по 3. Запуск класса `Combinations` на выполнение приведёт к печати следующих результатов:

```
1. [1, 2, 3]
2. [1, 2, 4]
3. [1, 2, 5]
4. [1, 3, 4]
5. [1, 3, 5]
6. [1, 4, 5]
7. [2, 3, 4]
8. [2, 3, 5]
9. [2, 4, 5]
10. [3, 4, 5]
```

Как видим, программа работает корректно.

Итак, сочетания генерировать мы научились, вернёмся теперь к нашей задаче.

Присвоим константам `M` и `N` значения 5 и 12 соответственно, а также изменим тело цикла `while` в методе `main()`. На этот раз будем выводить на печать только те сочетания, которым соответствуют комиссии, не содержащие ни одной пары соседей.

Этому критерию удовлетворяют только те сочетания, которые не содержат элементов с номерами, различающимися на единицу, а также не включают в себя элементов с номерами 1 и 12 одновременно.

Вот исходный код новой версии нашей программы:

```
1. import static java.lang.System.out;
2. import java.util.Arrays;
3. class Combinations2
```

```
4. {
5.     private static final int M = 5;
6.     private static final int N = 12;
7.     private static int[] generateCombinations(int[] arr)
8.     {
9.         if (arr == null)
10.        {
11.            arr = new int[M];
12.            for (int i = 0; i < M; i++)
13.                arr[i] = i + 1;
14.            return arr;
15.        }
16.        for (int i = M - 1; i >= 0; i--)
17.            if (arr[i] < N - M + i + 1)
18.            {
19.                arr[i]++;
20.                for (int j = i; j < M - 1; j++)
21.                    arr[j + 1] = arr[j] + 1;
22.                return arr;
23.            }
24.        return null;
25.    }
26.    public static void main(String args[])
27.    {
28.        int[] arr = null;
29.        while ((arr = generateCombinations(arr)) != null)
30.        {
31.            int i = 1;
32.            while ((i < M) && (arr[i] - arr[i - 1] != 1))
33.                i++;
34.            if ((i == M) && (arr[0] != 1 || arr[M - 1] != N))
35.                out.println(Arrays.toString(arr));
36.        }
37.    }
38. }
```

На этот раз запуск программы приведёт к следующему выводу на консоль:

```
1. [1, 3, 5, 7, 9]
2. [1, 3, 5, 7, 10]
3. [1, 3, 5, 7, 11]
4. [1, 3, 5, 8, 10]
5. [1, 3, 5, 8, 11]
6. [1, 3, 5, 9, 11]
7. [1, 3, 6, 8, 10]
8. [1, 3, 6, 8, 11]
9. [1, 3, 6, 9, 11]
10. [1, 3, 7, 9, 11]
11. [1, 4, 6, 8, 10]
12. [1, 4, 6, 8, 11]
13. [1, 4, 6, 9, 11]
14. [1, 4, 7, 9, 11]
15. [1, 5, 7, 9, 11]
16. [2, 4, 6, 8, 10]
17. [2, 4, 6, 8, 11]
18. [2, 4, 6, 8, 12]
19. [2, 4, 6, 9, 11]
20. [2, 4, 6, 9, 12]
21. [2, 4, 6, 10, 12]
22. [2, 4, 7, 9, 11]
23. [2, 4, 7, 9, 12]
24. [2, 4, 7, 10, 12]
25. [2, 4, 8, 10, 12]
26. [2, 5, 7, 9, 11]
27. [2, 5, 7, 9, 12]
28. [2, 5, 7, 10, 12]
29. [2, 5, 8, 10, 12]
30. [2, 6, 8, 10, 12]
31. [3, 5, 7, 9, 11]
32. [3, 5, 7, 9, 12]
33. [3, 5, 7, 10, 12]
34. [3, 5, 8, 10, 12]
35. [3, 6, 8, 10, 12]
36. [4, 6, 8, 10, 12]
```

Как мы видим, число искомых сочетаний действительно равно 36.

В следующей части статьи мы перепишем наши программы в объектно-ориентированном стиле с использованием интерфейсов `Iterator` и `Iterable`.

На этом всё. Спасибо за внимание!

Комментарий, сделанный в июне 2016 года. Планируемое в предпоследнем абзаце продолжение статьи так и не было написано. Кто знает — может, я, всё-таки, когда-нибудь и возьмусь за его написание. Почему бы и нет?

теги: java, алгоритмы, задача, комбинаторика, сочетания, старые статьи

0 Комментариев

Зона кода

Политика конфиденциальности Disqus

Войти

Рекомендовать

Твитнуть

Поделиться

Лучшее в начале

Начать обсуждение...

войти с помощью

или через DISQUS ?

Имя

Прокомментируйте первым.

Подписаться

Добавь Disqus на свой сайтДобавить DisqusДобавить

Do Not Sell My Data

© Зона кода, 2016