# Рекурсия

#### Основные понятия

**Прямая рекурсия** — в своем определении содержит вызов самой себя

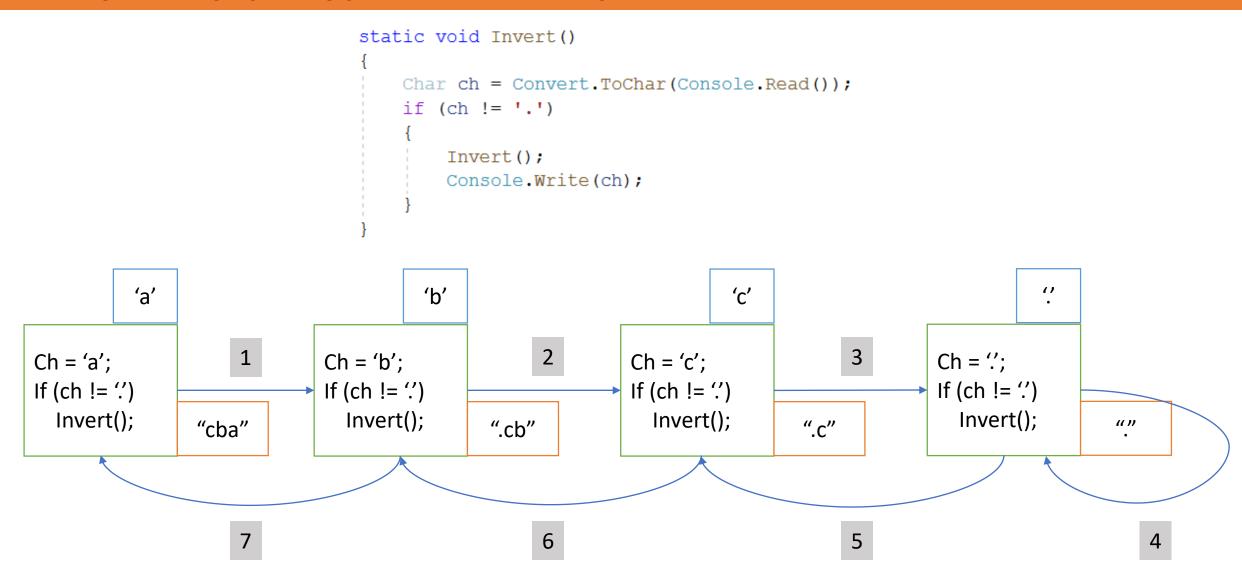
**Косвенная рекурсия** — вызов самой себя реализуется через посредника (другую функцию)

**Рекурсивный случай** — вызов функцией саму себя (или через промежуточную)

**Граничный случай** — условие, необходимое для выхода из рекурсии

```
static void function(int x)
{
    Console.WriteLine(x);
    if (x > 0) //рекурсивный случай
    {
        function(--x);
    }
    else Console.WriteLine("stop"); //граничный случай
}
```

## Пример рекурсивного обратного вывода символов



Последовательность рекурсивных вызовов процедуры Invert()

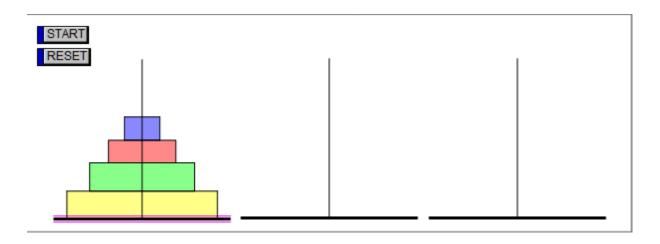
#### Сравнение рекурсивного и итеративного алгоритма

если имеется очевидное итеративное решение задачи, то следует избегать рекурсии.

```
static int Factorial(int k)
{
   int result;
   if (k == 1)
      result = 1;
   else
      result = k * Factorial(k-1);
   return result;
}
```

```
static int FactorialI(int k)
{
   int result = 1;
   for (int i = 1; i <= k; i++)
      result *= i;
   return result;
}</pre>
```

### Задача о ханойских башнях



У служителей одного из монастырей, расположенного в труднодоступных горах, есть три алмазных стержня. На одном из стержней лежат 64 золотых кольца, различных по размеру и расположенных пирамидой: снизу самого большого диаметра, потом меньшего и, наконец, наверху пирамиды — самый маленький. Эти кольца нужно переложить на другой стержень, получив точно такую же пирамиду. Третий стержень используется как промежуточный. Условия перемещения колец следующие:

- за один раз можно перемещать только одно кольцо;
- кольцо можно брать только с вершины одной из пирамид, а класть либо на пустой стержень, либо на кольцо большего диаметра.

#### Быстрая сортировка

- параметризация обрабатывается подмассив a[i, j], для всего массива i = 1, j = N;
- тривиальный случай і = j, когда не выполняется никаких действий.

### Рекурсивная реализация быстрой сортировки

```
void QuickSort(int left, int right)
           int i = left; int j = right;
           int x = arr[(left + right) / 2]; // средний элемент
           do
               while (arr[i] < x)
                   // поиск элемента больше среднего
                    i++;
               while (arr[j] > x)
                    // поиск элемента меньше среднего
                    j−−;
               if (i <= j) // обмен элементов местами
                    int tmp = arr[i]; arr[i] = arr[j];
                    arr[j] = tmp;
                    i++; j--;
           while (i \le j);
           if (left<j)</pre>
               QuickSort(left, j);
           //обработка левого подмассива
           if (i<right)</pre>
               QuickSort(i, right);
           // обработка правого подмассива
```

### Алгоритмы с возвратом

**Поиск с возвратом (backtracking)** – метод решения задач, сводящийся к перебору элементов некоторого подмножества. Элементы при этом динамически меняются.

Характеризуется рекурсивным решением, при котором выделяются этапы, каждый из которых завершается одной из ситуаций:

- Решение найдено
- Достигнута точка ветвления с неиспробованными вариантами решения
- Достигнута точка ветвления, но все варианты испробованы (тупиковая ветвь)

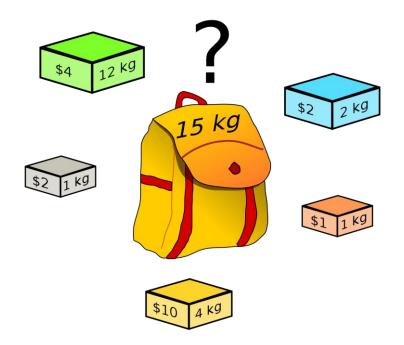
# Общий вид алгоритма с возвратом

```
void Attemt(int i, bool hit)
           int k = 0;
           do
                //выбор k-ого возможного хода
                if (hit)
                    //обработка хода;
                    if (i < n) Attemt(i+1, hit);
                    if (!hit) //вернуться назад;
           } while (!hit && (k < m);</pre>
```

### Задача оптимального выбора

#### задача об упаковке рюкзака

Имеется некоторое количество предметов, каждый из которых имеет определенные вес и стоимость. Задача состоит в том, чтобы отобрать предметы, имеющие наибольшую суммарную стоимость при заданном ограничении на их суммарный вес. Такой набор предметов будем называть *оптимальной выборкой*.



## Задача расстановки ферзей (самостоятельно)

«Расставить на стандартной 64-клеточной шахматной доске 8 ферзей так, чтобы ни один из них не находился под боем другого».

Вики – общая информация Подробный разбор

