Упражнения: Рекурсия-1

1. Обръщане последователността на масив

Напишете програма, която обръща и отпечатва масив. Използвайте рекурсия.

Примери

| Вход | Изход |
|--------|--------|
| 123456 | 654321 |

2. Вложени цикли и рекурсия

Напишете програма, която симулира изпълнението на n вложени цикъла **от 1 до n**, която отпечатва стойностите на всичките си итерационни променливи по всяко време на един ред. **Използвайте рекурсия.**

Примери

| | | Решение с вложени цикли (приемаме, че n е положително) | | | | |
|------|---|--|--|--|--|--|
| Вход | Изход | | | | | |
| 2 | 1 1 1 2 2 1 2 2 | <pre>int n = 2; for (int i1 = 1; i1 <= n; i1++) { for (int i2 = 1; i2 <= n; i2++) { Console.WriteLine(\$"{i1} {i2}"); } }</pre> | | | | |
| 3 | 1 1 1 1 1 2 1 1 3 1 2 1 1 2 2 3 2 3 3 3 1 3 3 2 3 3 3 | <pre>int n = 3; for (int i1 = 1; i1 <= n; i1++) { for (int i2 = 1; i2 <= n; i2++) { for (int i3 = 1; i3 <= n; i3++) { Console.WriteLine(\$"{i1} {i2} {i3}"); } } }</pre> | | | | |

3. Комбинации с повторения

Напишете рекурсивна програма за генериране и отпечатване на всички комбинации с повторения на \mathbf{k} елемента от набор от \mathbf{n} елементи (\mathbf{k} < = \mathbf{n}). В комбинациите, редът на елементите няма значение,

следователно (1 2) и (2 1) са една и съща комбинация, което означава, че след като получите (1 2), (2 1) вече не е валидно.

Примери

| Вход | Иход | Коментари | Решение с вложени цикли |
|------|---|--|---|
| 3 2 | 1 1 1 2 1 3 2 2 2 3 3 3 | n=3 => имаме множество от 3 елемента {1, 2, 3} k=2 => избираме два от три елемента всеки път Повтренията са позволени, което значи, че (1 1) е валидна комбинаация | <pre>int n = 3; int k = 2; // k == 2 => 2 nested for-loops for (int i1 = 1; i1 <= n; i1++) { for (int i2 = i1; i2 <= n; i2++) { Console.WriteLine(\$"({i1} {i2})"); } }</pre> |
| 5 | 1 1 1 1 1 2 1 1 3 1 1 4 1 1 5 1 2 2 3 5 5 4 4 4 4 4 5 4 5 5 5 5 5 | Избираме 3 елемента от общо 5 — {1, 2, 3, 4, 5}, общо 35 комбинации (1 2 1) не е валидна комбинация, тъй като е същата като (1 1 2) | <pre>int n = 5; int k = 3; // k == 3 => 3 вложени цикъла for (int i1 = 1; i1 <= n; i1++) { for (int i2 = i1; i2 <= n; i2++) { for (int i3 = i2; i3 <= n; i3++) { Console.WriteLine(\$"({i1}) {i2}) } } } }</pre> |

4. Ханойски кули

Вашата цел е да преместите всички дискове от пръчката източника на пръчката местоназначение. Има няколко **правила**:

- 1. само един диск може да бъде преместен в даден момент
- 2. само най-горния диск може да бъде преместен
- 3. един диск може да бъдат поставен само върху по-голям диск, или върху празна пръчка

Step 1. Избор на подходяща структура от данни

Първо ние трябва да решим как да моделираме проблема в нашата програма. Размерът на диска може да бъде представляван от **цяло число** — колкото по-голямо е чисото, толкова по-голям да е диска. Какво ще кажете за пръчките? Според правилата, описани по-горе ние може да вземем диск от върха на пръчката, или да поставим диск върху него. Това е пример за **последно влезнал-първи излезна (LIFO),** следователно, подходяща структура да се представи един прът ще бъде стек<Т>. Тъй като ние ще се съхраняваме цели числа за дискове, ние се нуждаем от 3 **Stack**<int> - **източник, дестинацията и резерв**

Step 2. Настройки

Сега, ние имаме представа кои структури ще се използват, и е време за първоначална настройка. Преди решаването на пъзела за произволен брой дискове, нека го решим с 3 и използваме фиксирани конкретни стойности. С 3 дискове тя ще бъде по-лесно за следене и вземане на мерки. Първоначално местоназначението и резервните са празни. В източника, трябва да имаме числата 1, 2 и 3, 1 е на върха. Можем да използваме метода на Enumerable. Range за да получим поредица от числа като ни се предоставя начална стойност и брой елементи:

```
var range = Enumerable.Range(1, 3); // 1, 2, 3
```

Конструкторът на Stack<T> ни позволява да предадем една колекция, която ще се използва за създаване на стека. Ако ние предаваме променлив обем на конструктора, най-големия диск ще бъде на върха, което не е това, което искаме, така че можем да извикаме Reverse метод от LINQ за да се обърнат числата. Ние можем да пропуснем диапазона и да го фиксираме на 3 директно ето така:

```
Stack<int> source = new Stack<int>(Enumerable.Range(1, 3).Reverse());
Stack<int> destination = new Stack<int>();
Stack<int> spare = new Stack<int>();
```

Step 3. Разделяне на задачата на подзадачи

Задачата за ханойските кули се решава, като се раздели на подзадачи. Това, което ние ще се опитаме да направим е:

- 1) да преместим всички дискове от източника до местоназначението, започвайки с най-големия (долния диск)
 - а) ако диска на дъното е равен на 1, ние може просто да го преместим,
 - b) а ако дискът на дъното е по-голям от 1
 - I. трябва да преместим всички дискове по-горе го (започвайки от дъното-1) на резервния прът.
 - II. преместваме долния диск на пръчката (прътя) местназначение(цел),
 - III. накрая преместете дискове сега на резервни до местоназначението (обратно в горната част на долния диск)

по същество, стъпки 1.b.i и 1.b.iii повтарят стъпка 1, единствената разлика е, че ние гледаме различни пръчки като източник, местоназначение и резервни.

Step 4. Решение

От стъпка 3 по-горе, е видно, че ще ни трябва метод, който има 4 аргументи: стойността на диска на дъното и на три пръчки.

```
private static void MoveDisks(int bottomDisk, Stack<int> source, Stack<int> destination, Stack<int> spare)
{
    // TODO
}
```

Нуждаем се от клаузата if, за да проверим дали bottomDisk == 1 (долната част на нашите рекурсия). Ако случаят е такъв, ние ще извадим елемент от източника и го поставяме на местоназначението. Можем да го направим на един ред като този:

```
if (bottomDisk == 1)
{
    destination.Push(source.Pop());
}
else
{
    // TODO
}
```

В клаузата за ИНАЧЕ, ние трябва да направим три неща: 1) преместване на всички дискове от bottomDisk - 1 от източника да резервния; 2) преместване на bottomDisk от източника до местоназначението; 3) преместване на всички дискове от bottomDisk-1 от резервния до местоназначението.

```
if (bottomDisk == 1)
{
    destination.Push(source.Pop());
}
else
{
    // TODO: Move disks on top of bottomDisk from source to spare destination.Push(source.Pop());
    // TODO: Move disks previously moved to spare to destination
}
```

Завършете TODOs в по-горната картина, като извикате MoveDisks рекурсивно. Ако сте направили всичко правилно, това трябва да е наред! Сега е време да го тествате.

Step 5. Проверка на решението с конкретни стойности на променливи

За да проверите това решение, нека да направим три статични стека и декларираме допълнителна променлива, която ще следи за текущия брой на предприетите стъпки.

```
private static int stepsTaken = 0;

private static Stack<int> source;
private static readonly Stack<int> destination = new Stack<int>();
private static readonly Stack<int> spare = new Stack<int>();
```

Ще ни трябва метод, който отпечатва съдържанието на всички стекове, така че ние да знаем кой диск, къде е след след всяка стъпка:

```
private static void PrintRods()
{
    Console.WriteLine("Source: {0}", string.Join(", ", source.Reverse()));
    Console.WriteLine("Destination: {0}", string.Join(", ", destination.Reverse()));
    Console.WriteLine("Spare: {0}", string.Join(", ", spare.Reverse()));
    Console.WriteLine();
}
```

Като имаме нужните променливи и метода на PrintRods, ние можем да променят Main ето така:

```
public static void Main(string[] args)
{
    int numberOfDisks = 3;
    source = new Stack<int>(Enumerable.Range(1, numberOfDisks).Reverse());
    PrintPegs();
    MoveDisks(numberOfDisks, source, destination, spare);
}
```

В този случай ние правим статичен стек, защото от в рамките на метода на MoveDisks ние не знаем кои стека чий е. Тъй като стековете сега са статични, проверете за конфликт на имена на променливи и преименувайте параметрите на MoveDisks ако е необходимо; Тук ние само ще добавим Прът, за да разграничим статичните стекове от параметрите на метода. Сега в if и другите клаузи на MoveDisks, ние трябва да увеличим стъпките на брояч, да отпечатаме кой диск е бил преместен ии да отпечатаме съдържанието на трите стека:

```
if (bottomDisk == 1)
{
    stepsTaken++;
    destinationRod.Push(sourceRod.Pop());
    Console.WriteLine($"Step #{stepsTaken}: Moved disk {bottomDisk}");
    PrintRods();
}
```

Същото се повтаря в друга клауза, разликата е рекурсивните повиквания, които правим преди и след преместването. След стартиране на програмата, сега трябва да видите всяка стъпка на процеса:

```
Source: 3, 2, 1
Destination:
Spare:

Step #1: Moved disk 1
Source: 3, 2
Destination: 1
Spare:

Step #2: Moved disk 2
Source: 3
Destination: 1
Spare:
```

Задачата за ханойските кули винаги отнема точно $2^n - 1$ стъпки. С n == 3, всички седем стъпки трябва да се покаже и в крайна сметка всички дискове трябва да свърши на местоназначението пръта. Използването на изхода на вашата програма и дебъгер, следват всяка стъпка и се опитайте да разберете как работи този рекурсивен алгоритъм. Това е много по-лесно да видите това с три дискове.

Step 6. Премахване на твъро кодираните стойности и тестване

Ако всичко е минало добре и сте сигурни, че сте разбрали процеса, можете да замените 3 с вход от потребителя, просто прочетете няколко от конзолата. Тествайте с няколко различни стойности и се уверете, че предприетите стъпки са 2^n-1 и че всички дискове са успешно преместени от източника до местоназначението. Ето пълен пример с 3 диска:

Примери

| тримери | |
|---------|-----------------------|
| Вход | Изход |
| 3 | Source: 3, 2, 1 |
| | Destination: |
| | Spare: |
| | |
| | Step #1: Moved disk 1 |
| | Source: 3, 2 |
| | Destination: 1 |
| | Spare: |
| | Step #2: Moved disk 2 |
| | Source: 3 |
| | Destination: 1 |
| | Spare: 2 |
| | |
| | Step #3: Moved disk 1 |
| | Source: 3 |
| | Destination: |
| | Spare: 2, 1 |
| | Step #4: Moved disk 3 |
| | Source: |
| | Destination: 3 |
| | Spare: 2, 1 |
| | |
| | Step #5: Moved disk 1 |
| | Source: 1 |
| | Destination: 3 |
| | Spare: 2 |
| | |
| | Step #6: Moved disk 2 |
| | Source: 1 |

```
Destination: 3, 2
Spare:

Step #7: Moved disk 1
Source:
Destination: 3, 2, 1
Spare:
```

Поздравления, това е решението на задачата за Ханойските кули с помощта на рекурсия!

5. Комбинации без повторения

Промяна на предишната програма да пропуснете копия, например (1 1) не е валиден.

Примери

| Вход | Изход | Коментари | Решение с вложени цикли |
|------|---|---|---|
| 3 2 | 1 2 1 3 2 3 | n=3 => имаме множество от 3 елемента{1, 2, 3} k=2 => избираме два от три елемента Повторенията не са позвлени, сиреч (1 1) не е валидна комбинация. | <pre>int n = 3; int k = 2; // k == 2 => 2 вложени цикли for (int i1 = 1; i1 <= n; i1++) { for (int i2 = i1 + 1; i2 <= n; i2++) { Console.WriteLine(\$"({i1} {i2})"); } }</pre> |
| 5 | 1 2 3 1 2 4 1 2 5 1 3 4 1 3 5 1 4 5 2 3 4 2 3 5 2 4 5 | Избираме три от пет - {1, 2, 3, 4, 5}, всико 10 комбинции | <pre>int n = 5; int k = 3; // k == 3 => 3 вложени цикъла for (int i1 = 1; i1 <= n; i1++) { for (int i2 = i1 + 1; i2 <= n; i2++) { for (int i3 = i2 + 1; i3 <= n; i3++) {</pre> |

| 3 4 5 | | Console.WriteLine(\$"({i1} | {i2} |
|-------|-------------------------|----------------------------|------|
| | {i3} <mark>)"</mark>); | | |
| | } | | |
| | } | | |
| | } | | |
| | | | |

6. Свързани масиви в матрица

Нека да определим свързани масиви в една матрица като област от клетки, в които **има път между всеки две клетки**.

Напишете програма, която намира **всички свързани области** в една матрица. Изведете на екрана общия брой намерени площи и на отделен ред информация за всяка от областите – позиция (горния ляв ъгъл) и размер. Подредете областите по размер (в низходящ ред), така че най-голямата площ се отпечатва първо. Ако няколко области имат същия размер, подредете ги **по своята позиция,** първа е тази, чийто горен ляв ъгъл е по-горе и/или по-вдясно на реда. Така че ако има две свързани области със същия размер, която е над и/или вляво от другата ще бъде отпечатана първо.

- На първия ред вие ще получите броя на редовете
- На втори ред вие ще получите броя на колоните
- Останалата част от вход ще бъде действителната матрица.

Примери

| При | Примерно разположение | | | | | | | | | | Изход | |
|-----|-----------------------|---|---|---|---|---|---|---|---|--|-------|-------------------------------|
| 4 | 1 | | | | | | | | | | | |
| 9 | 9 | | | | | | | | | | | Обща площ: 3 |
| 1 | 1 * 2 * 3 | | | | | | | | | | | Площ #1 at (0, 0), размер: 13 |
| - | - | - | * | - | - | - | * | - | | | | Площ #2 at (0, 4), размер: 10 |
| - | - | - | * | - | - | - | * | - | | | | Площ #3 at (0, 8), размер: 5 |
| - | - | - | - | * | - | * | - | - | | | | |
| 5 | 1 | | | | | | | | | | | |
| 10 | | | | | | | | | | | | Общо намерени области : 4 |
| * | 1 | | k | k | 3 | | | * | 2 | | | Площ #1 at (0, 1), размер: 10 |
| * | | | k | k | | | | * | | | | Площ #2 at (0, 8), размер: 10 |
| * | | | k | k | * | * | * | * | | | | Площ #3 at (0, 4), размер: 6 |
| * | | | k | k | 4 | | | * | | | | Площ #4 at (3, 4), размер: 6 |
| * | | | k | k | | | | * | | | | |

Подсказки

- Създаване на метод за намиране на първата "проходима" клетка, която не е била посетена. Тя ще бъде в горния ляв ъгъл на свързаната област. Ако няма такива клетки, това означава, че всички области са били открити.
- Можете да създадете клас, който да държи информация за свързаната област (своята позиция и размер). Освен това можете да реализирате IComparable и да съхранявате всички намерени области в подредено множество.

Министерство на образованието и науката (МОН)

• Настоящият курс (презентации, примери, задачи, упражнения и др.) е разработен за нуждите на Национална програма "Обучение за ИТ кариера" на МОН за подготовка по професия "Приложен програмист".





• Курсът е базиран на учебно съдържание и методика, предоставени от фондация "Софтуерен университет" и се разпространява под свободен лиценз СС-ВҮ-NC-SA (Creative Commons Attribution-Non-Commercial-Share-Alike 4.0 International).



