```
def summands(n):
       if n == 1:
2
3
            return [[1]]
       A = []
4
       for a in summands(n-1):
5
6
            b = a.copy()
            a[-1] += 1
7
8
            A.append(a)
9
           b.append(1)
10
           A.append(b)
11
       return A
                # [[3], [2, 1], [1, 2], [1, 1, 1]]
  summands (3)
```

## Ví dụ 9.4. Thuật toán sắp xếp nổi bọt:

```
def BubbleSort(x):
                                     \# X = [X_0, X_1, \dots, X_{n-1}]
                                       # độ dài của x
       n = len(x)
2
3
      for i in range(n-1):
                                       # duyệt từ đầu, x_0, tới gần
      cuối, x_{n-2}.
           for j in range (n-1,i,-1): # duyệt từ cuối, x_{n-1} về kế
      sau x_i, tức x_{i+1}
                 if x[j] < x[j-1]:
5
                      x[j-1], x[j] = x[j], x[j-1] # đổi chỗ
6
                                                  # trả về kết quả cho
       return x
      hàm
  BubbleSort([7, 9, 2, 5, 8])
                                              # kết quả [2, 5, 7, 8,
```

Đặt  $a_n$  là số phép so sánh, cũng là số chu trình tối giản của thuật toán khi sắp xếp dãy n phần tử. Lập hệ thức đệ quy và giải  $a_n$ .

## Giải. Thuật toán gồm hai giai đoạn:

- 1) Ứng với i=0, kiểm tra n-1 phép so sánh  $x_j < x_{j-1}$ , với  $j=\overline{n-1}$ , và thực hiện phép đổi chỗ nếu cần. Sau bước này,  $x_0 \le x_j$ ,  $\forall i>0$ .
- 2) Thực hiện thuật toán nổi bọt cho dãy n-1 phần tử  $x_1, x_2, ..., x_{n-1}$ , mà số phép so sánh là  $a_{n-1}$ , theo định nghĩa.

Như vậy, 
$$a_n = (n-1) + a_{n-1}$$
, và  $a_1 = 0$ . Do đó  $a_n = \frac{n(n-1)}{2}$ .

Nguyễn Đức Thịnh

[ Drafting  $\Rightarrow$  Do not Print ]

thinhnd@huce.edu.vn

rsolve( 
$$-a(n) + (n-1)+a(n-1)$$
 ,  $a(n)$  ,  $\{a(1): 0\}$ ).simplify ()

Ta mô tả chi tiết thuật toán với dãy x = (7, 9, 2, 5, 8) bởi hình sau

<i>i</i> = 0	<i>x</i> <sub>0</sub>	7	7	7	7 $j = 1$	2
	<i>x</i> <sub>1</sub>	9	9	9 j = 2	$2^{\int_{0}^{1}}$	7
	<i>x</i> <sub>2</sub>	2	$^{2}$ $_{j} = 3$	2	9	9
	<i>X</i> <sub>3</sub>	${5 \atop 8} j = 4$	${2 \atop 5} j = 3$	5	5	5
	<i>x</i> <sub>4</sub>	${8}^{j} = 4$	8	8	8	8
	Bốn phép so sánh và hai phép đổi chỗ					
<i>i</i> = 1	<i>x</i> <sub>0</sub>	2	2	2	2	
	<i>x</i> <sub>1</sub>	7	7	$7_{j} = 2$	5	
	<i>x</i> <sub>2</sub>	9	97: 3	5	7	
	<i>X</i> <sub>3</sub>	5 $i = 4$	j = 3	9	9	
	<i>x</i> <sub>4</sub>	8) = 4	8	8	8	
	Ba phép so sánh và hai phép đổi chỗ					
<i>i</i> = 2	<i>x</i> <sub>0</sub>	2	2	2		
	<i>x</i> <sub>1</sub>	5	5	5		
	<i>x</i> <sub>2</sub>	7	$7_{i-3}$	7		
	<i>x</i> <sub>3</sub>	9 <sub>1</sub>	iggle j = 3	8		
	<i>x</i> <sub>4</sub>	8 / 7 - 4	9	9		
	Hai phép so sánh và một phép đổi chỗ					
<i>i</i> = 3	<i>x</i> <sub>0</sub>	2				
	<i>x</i> <sub>1</sub>	5				
	<i>x</i> <sub>2</sub>	7				
	<i>X</i> <sub>3</sub>	${8 \choose 9} j = 4$				
	<i>X</i> <sub>4</sub>	9 <sup>1</sup>				
	Một phép so sánh và không có phép đổi chỗ					

**Ví dụ 9.5.** Đặt  $a_n$  là số hoán vị của n vật, đánh số từ 1 tới n. Lập hệ thức đệ quy và giải  $a_n$ .

Giải. Từ mỗi hoán vị của n-1 vật  $1,2,\ldots,n-1$ , ta tạo ra hoán vị của n vật bằng cách xếp vật thứ n vào trước, sau, hoặc chèn vào giữa hoán vị của n-1 vật này. Như vậy, có n vị trí để xếp vật thứ n. Mặt khác, theo định nghĩa, số hoán vị của n-1 vật là  $a_{n-1}$ , nên theo quy tắc nhân  $a_n = na_{n-1}$ ,  $\forall n \geq 2$ . Với  $a_1 = 1$ , ta tìm được  $a_n = n!$ . 

Chẳng hạn, cách sinh hoán vị của {1,2} từ {1}: