



程序设计实践（一）

哈尔滨工业大学 计算机学院
任课教师：孙大烈教授
助教：付万增



分治

- 一、学习递归
- 二、归并排序
- 三、快速排序
- 四、习题解答



回忆程序设计的学习过程

- 学习打印**Holle, World!** 继而学会打印任何字符串;
- 学习四则运算, 继而学会求 **$f(x)$** 的值;
- 学习递推问题, 继而学会数组和循环;
- 学习素数判断, 继而熟悉循环和条件结构;
- 学习背包问题, 继而了解贪心思想;
- 学习二分查找, 继而了解分治思想。

习题切入 → 高级模仿 → 课下训练

递归是我学习过程的一道坎, 但不希望是你们的坎。



如何将程序包装起来？

- 子程序
- `int max(int x, int y) //返回值类型声明 子程序名 (参数)`
- `{`
- `int mx;`
- `if(x>y) mx = x;`
- `else mx = y;`
- `return 0; //返回值`
- `}`
- `int x = max(3, 4); //调用子程序 x=4`



在子程序中调用子程序会发生什么？

- 子程序
- `int func(int x)` //返回值类型声明 子程序名（参数）
- {
 `if(x == 0) return 1;`
 `If(x == 1) return 1;`
 `return func(x-1) + func(x-2);`
- }
- `int x = func(3);` //调用子程序
- //比较一下上述代码和之前的递推代码，比较效果和过程

什么是递归？

- 想象你拿着一面镜子站在另一面镜子面前
- 想象你在大峡谷里喊一声“Hello, World!”
- 程序调用自身的编程技巧称为递归（recursion）。
- 一般来说，递归需要有边界条件。

吓得我抱起了

抱着抱着抱着我的小鲤鱼的我的我的我



递归

```
#include <stdio.h>
void Recursion(int depth){
    printf("抱着");
    if (!depth) printf("我的小鲤鱼");
    else Recursion(--depth);
    printf("的我");
}
int main(){
    printf("吓得我抱起了\n");
    Recursion(2);
    putchar(' \n' );
}
```

吓得我抱起了

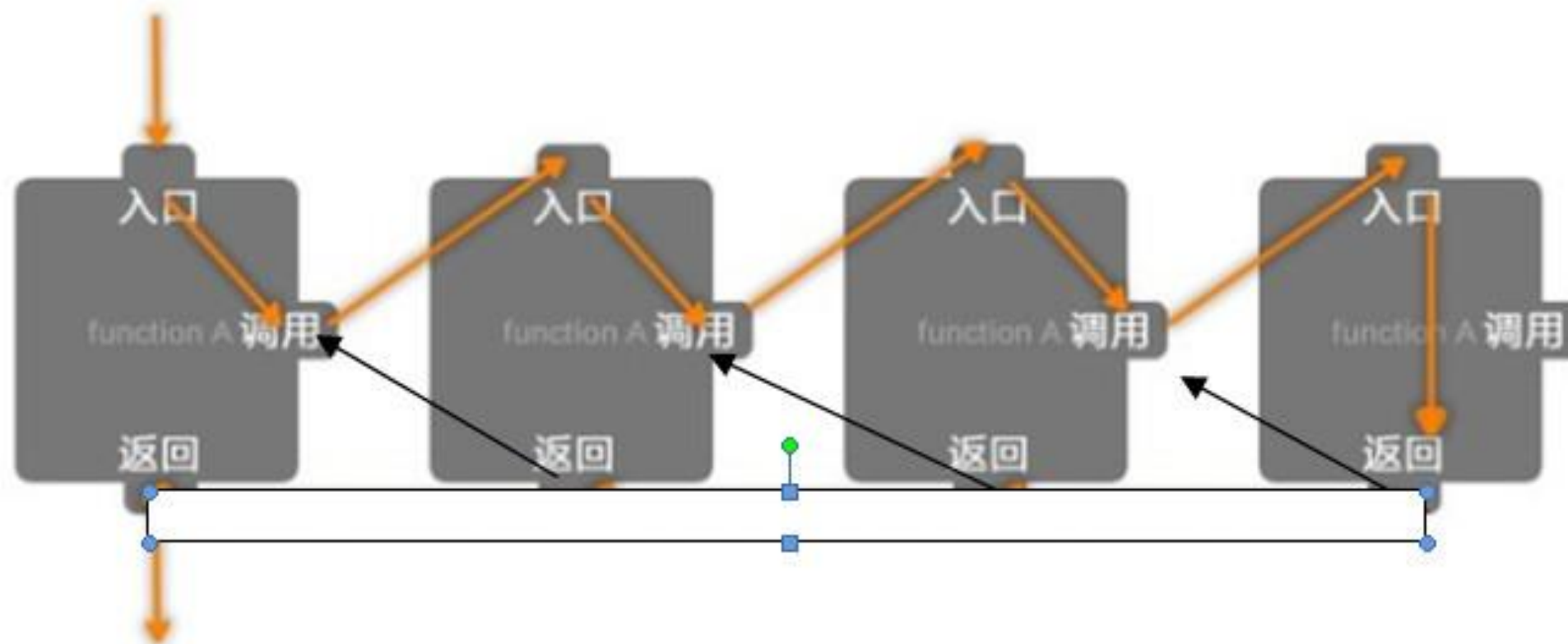
抱着抱着抱着我的小鲤鱼的我的我的我



递归



递归过程中发生了什么？





对比递归和递推（分别写出两种求斐波那契数列的程序）

- `int func(int x) //返回值类型声明 子程序名（参数）`
- `{`
 - `if(x == 0) return 1;`
 - `If(x == 1) return 1;`
 - `return func(x-1) + func(x-2);`
- `}`
-
- `for(int i=2;i<=n;i++)`
- `f[i] = f[i-1] + f[i-2];`



分而治之

分治算法的基本思想是将一个规模为 N 的问题分解为 K 个规模较小的子问题，这些子问题相互独立且与原问题性质相同。求出子问题的解，就可得到原问题的解。即一种分目标完成程序算法，简单问题可用二分法完成。

实现手段：递归调用子程序

特点：大幅度优化程序复杂度（回忆一下二分查找的效率）



排序算法比较

空间复杂度：执行这个算法所需要的内存空间

时间复杂度：指执行算法所需要的计算工作量

计算复杂度的方法：估算——只关心复杂度的数量级

	时间复杂度	空间复杂度
选择排序	$O(N^2)$	$O(N)$
冒泡排序	$O(N^2)$	$O(N)$
二分查找	$O(\log N)$	$O(N)$
归并排序	$O(N \log N)$	$O(N)$
快速排序	$O(N \log N)$	$O(N)$



问题背景

思考：如何快速合并两个已经有序的数列

输入：

5 (**n**个数字)

1 3 5 7 9 (**a_i**)

2 4 6 8 10 (**b_i**)

输出：

1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 (排好的数列)

思考：算法复杂度？

注意：不要被误导，合并的序列长度不需要相等。



核心代码

```
scanf("%d", &n);  
for(int i=0; i<n; i++) scanf("%d", &a[i]);  
for(int i=n; i<n*2; i++) scanf("%d", &a[i]);  
int i = 0, j = n, k = 0;  
while(i<n && j<n*2)  
{  
    if(a[i] < a[j]) r[k++] = a[i++];  
    else r[k++] = a[j++];  
}  
while(i<n) r[k++] = a[i++];  
while(j<n*2) r[k++] = a[j++];  
for(i=0; i<n*2; i++) printf("%d\n", r[i]);
```



问题一般化

思考：一个无序数列的每一位数字本身是否就是有序的？
分而治之的思路：把无序数列划分为多个集合，最小的集合只有一个数字（保证有序），然后依次合并所有集合，完成整体的排序。

输入：

8（n个数字）

8 5 3 1 4 7 2 6（ a_i ）

输出：

1 2 3 4 5 6 7 8（排好的数列）



归并演示

思考如何划分集合？

一一合并为二，二二合并为四，四四合并为八 ...

待排序数据：**92 28 62 84 62 16 56 87**

第零次归并：**[92][28][62][84][62][16][56][87]**

第一次归并：**[28 92] [62 84] [16 62] [56 87]**

第二次归并：**[28 62 84 92] [16 56 62 87]**

第三次归并：**[16 28 56 62 62 84 87 92]**

反过来就是折半划分，一分为二，二分为四，四分为八

思考：最多划分为多少层？



核心代码

```
void merge(int l,int r)
{
    if(l==r) return; //长度为1直接退出
    int mid = l + r >> 1;
    merge(l,mid);
    merge(mid+1,r);
    //以下代码为二路归并
    int i = l,j = mid+1,k = l;
    while(i<=mid && j<=r)
    {
        if(a[i] < a[j]) g[k++] = a[i++];
        else g[k++] = a[j++];
    }
    while(i<=mid) g[k++] = a[i++];
    while(j<=r) g[k++] = a[j++];
    for(k=l;k<=r;k++) a[k] = g[k];
}
```




归并排序与逆序对

使用归并排序求无序数列的逆序对数量。

观察：1 3 5 / 2 4 6

逆序对数量：1 + 2 = 3

合并以后：1 2 3 4 5

逆序对数量：0

以此类推...

每个人接受速度不一样，留作课后思考。



- 求解逆序对

给定 n 个数字，求逆序对个数

- 变大的数字

给出一个十进制数字，可以将该数字相邻的两个数字进行一次交换，问交换以后可能变成的最大数字是多少？

- 和为零

找到 n 个数字中是否存在两个数字和为零



问题背景

递归的优势：快速划分！

一分为二，二分为四... 大约 $\log N$ 层的快速集合划分。

划分集合的标准？

归并排序没有标准，直接划分，代价为1，但是每次合并需要 $O(N)$ 的二路归并代价，根据 $\log N$ 层划分原理，得到 $O(N \log N)$ 的复杂度

快速排序的划分标准：取 $a[\text{mid}]$ 为标杆，小于 $a[\text{mid}]$ 的放入左边集合，大于 $a[\text{mid}]$ 的放入右边集合



排序演示

待排序数据：5 1 4 3 2

第一次：5 1 4 3 2

$5 \geq 4$ 且 $4 \geq 2$: 2 1 4 3 5

$4 \geq 4$ 且 $4 \geq 3$: 2 1 3 4 5

分为：{2 1 3} 和 {4 5}两部分

第二次：2 1 3 和 4 5

$2 \geq 1$ 且 $1 \geq 1$: 1 2 3

$4 \leq 5$ 不需要交换

最终：1 2 3 4 5

快速排序



```
void qsort(int l,int r)
{
    int i = l,j = r;
    int k = a[(l+r) / 2];
    while(i<=j)
    {
        while(a[i] <= k) i++;
        while(a[j] >= k) j--;
        if(i<=j)
        {
            int t = a[i];
            a[i] = a[j];
            a[j] = t;
            i++;
            j--;
        }
    }
    if(i<r) qsort(i,r);
    if(l<j) qsort(l,j);
}
```



分而治之

分治算法的基本思想是将一个规模为 N 的问题分解为 K 个规模较小的子问题，这些子问题相互独立且与原问题性质相同。求出子问题的解，就可得到原问题的解。即一种分目标完成程序算法，简单问题可用二分法完成。

实现手段：递归调用子程序

特点：大幅度优化程序复杂度（回忆一下二分查找的效率）



友谊的小船

n 个人，已知每个人体重。独木舟承重固定，每只独木舟最多坐两个人，可以坐一个人或者两个人。显然要求总重量不超过独木舟承重，假设每个人体重也不超过独木舟承重，问最少需要几只独木舟？

Input

第一行包含两个正整数 n ($0 < n \leq 100$)和 m ($0 < m \leq 2000$)，表示人数和独木舟的承重。

接下来 n 行，每行一个正整数，表示每个人的体重。体重不超过1000，并且每个人的体重不超过 m 。

Output

一行一个整数表示最少需要的独木舟数。



完美字符串

约翰认为字符串的完美度等于它里面所有字母的完美度之和。每个字母的完美度可以由你来分配，不同字母的完美度不同，分别对应一个**1-26**之间的整数。约翰不在乎字母大小写。（也就是说字母**F**和**f**）的完美度相同。给定一个字符串，输出它的最大可能的完美度。例如：**dad**，你可以将**26**分配给**d**，**25**分配给**a**，这样整个字符串完美度为**77**。

字符串是什么？ 字符的数组。

定义： `char s[100];`

输入： `scanf("%s",s);`

赋值： `s[0] = 'a';`

输出： `printf("%s",s);`



二分查找

问题背景：如果在多个数字中快速确定数字 x 是否存在？

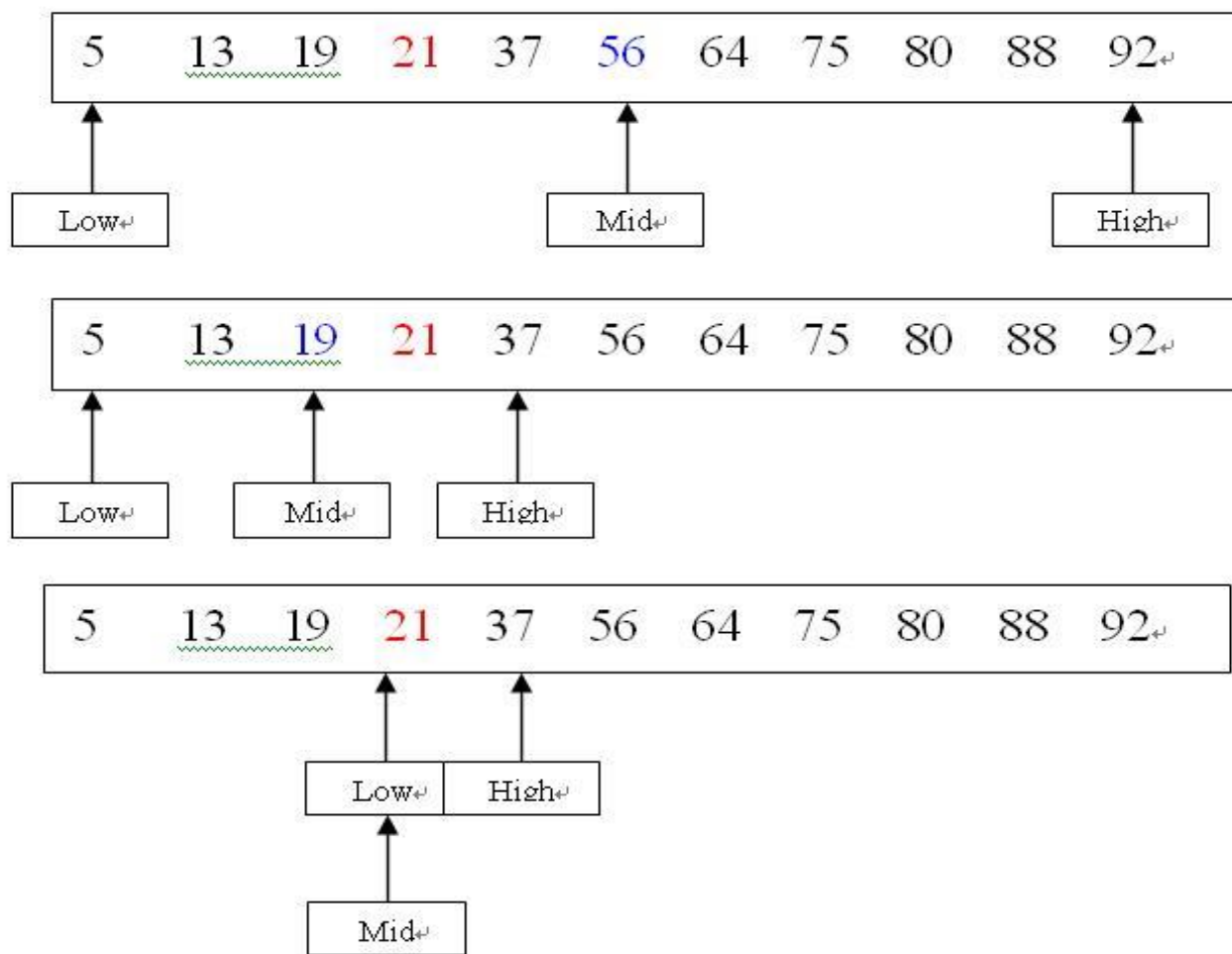
二分查找，也称折半查找。在有序（升序）数列中，每次拿出中间值与目标值进行比较，如果中间值和目标值相等，则找到退出；如果中间值比目标值大，则到前半段继续查找；如果中间值比目标值小，则到后半段继续查找。重复该过程直到找到与目标值相等值或者区间大小缩小为0。

特点：每次查找可以排除一半的可能性，最多查找次数？

二分查找



例子：查找21





二分查找

```
int low = 0, high = n-1, mid, ans = -1;
while(low <= high)
{
    mid = (low + high) / 2;
    if(a[mid] == x)
    {
        ans = mid;
        break;
    }
    if(a[mid] < x)
    {
        low = mid + 1;
    } else
    {
        high = mid - 1;
    }
}
```



笨笨开车

问题：明明和聪聪准备一起去 X m远的公园玩，笨笨准备开车送他们。但是笨笨的车一次只能带一个人。已知明明和聪聪步行的速度为 $V1$ m/h，笨笨开车的速度为 $V2$ m/h($V2 > V1$)。那么问题来了，明明和聪聪最快什么时候可以到达公园？

Input

X $V1$ $V2$ （提示：用double）

Output

ANS



- 1.hoj_A: 连续上升子序列长度
- 2.hoj_B: 最近的距离
- 3.hoj_C: 2倍增长与3倍增长
- 4.hoj_D: 回文素数
- 5.hoj_E: 水果 <http://acm.hit.edu.cn/hojx/showcontest/9/E/>
- 6.hoj_F: 直线分割平面



今天你学会了什么？

- 一、测试回顾
- 二、学习递归
- 三、归并排序
- 四、快速排序

专题训练



04-10 15:00 CST

哈尔滨工业大学程序设计实践（一）第5讲

Start Countdown: 00:02:20

Problem		Rank (120:00:00)		0 Comments		Setting		☆Favorite		C	
Stat	#	Origin		Title							
30 / 95	A	HDU 1425		sort							
3 / 26	B	HDU 3743		Frosh Week							
10 / 29	C	CodeForces 559B		<u>Equivalent Strings</u>							
5 / 10	D	CodeForces 440C		One-Based Arithmetic							
15 / 57	E	CodeForces 461A		Appleman and Toastman							
Private. Prepared											

网址: <https://vjudge.net/contest/158072>

密码: cxsjsj



- 一分耕耘，一分收获！
- 希望在今后的学习生活中共同进步！

谢谢！