题解1

学号: 13350019 姓名: 温志远 提交日期: 2015-11-03

题目链接:

https://uva.onlinejudge.org/index.php?option=com_onlinejudge&Itemid=8&page=show_proble m&problem=2070

题目大意:

```
输入: 一个数 n, (3 ≤ n ≤ 10000);
输出: 0,1,2...,n-1 的一种排序,使得任意长度
大于等于 3 的子序列都不构成等差序列
```

思路:

采用递归并且归并的方法,将序列分为奇数下标和偶数下标,分出两个序列再递归实现,直到每个最后的子序列的长度小于 2。

算法步骤:

- 1. 开一个容量为 10001 的数组存原始序列;
- 2. 设计一个 ct 函数,输入参数是数组的开始下标和最后一个元素的下标,输出就是最终的结果序列;在函数实现过程中通过一个 temp 数组存中间值,实现奇数序列和偶数序列的分离。

算法复杂度:

```
递归二分数组: O(\log(n)) ; 将每个数组奇偶分离: O(n) ; 所以最终的算法复杂度为: O(n\log(n)) ;
```

源代码:

```
# include <iostream>
# include <cstdlib>
using namespace std;
int a[10001], temp[10001];
void show(int n) {
  cout << n << ": ";
  for (int i = 0; i < n; i++) {
    cout << a[i] << " ";
  }
  cout << endl;
}
void ct(int m, int n) {
  if (n > m + 1) {
    temp[i] = a[i];
```

```
}
   for (int i = m, j = m; j < n; i++, j += 2) {
    a[i] = temp[j];
   int begin = (m + n) / 2 + (m + n) % 2;
   for (int i = begin, j = m + 1; j < n; i++, j += 2) {
    a[i] = temp[j];
   }
   ct(m, begin);
   ct(begin, n);
 }
}
int main() {
 int n;
 while (cin >> n && n != 0) {
   for (int i = 0; i < n; i++) {
    a[i] = i;
   }
   ct(0,n);
   show(n);
 }
}
```

评测结果:

当时在 hust 的 oj 上提交的结果时间和空间都是 0:

4903715 alg013350019 B Accepted 0 0 C++114.82 696 2 months ago

然后写题解的时候又直接在 uvaoj 上提交,得到的结果还是 0:

#	Problem	Verdict	Language	Run Time	Submission Date
16627685	11129 An antiarithmetic permutation	Accepted	C++	0.000	2015-12-25 03:42:12

题解2

学号: 13350019 姓名: 温志远 提交日期: 2015-12-07

题目链接:

https://uva.onlinejudge.org/index.php?option=com_onlinejudge&Itemid=8&page=show_proble m&problem=2829

题目大意:

向 n 个部下分配 n 个任务,给出分配每个任务所需的时间和执行每个任务所需的时间;不能同时给两个部下分配任务,但是所有的部下可以同时执行他们各自的任务;给出最优的分配策略,是任务尽早完成。

输入:

```
部下个数 N (1<= N <= 1000);
```

N 行两个数: B (1<= B <=10000), J (1 <= J <= 10000)是每个任务的交待时间和执行时间

思路:

贪心算法,由于任务的执行可以并行,但是任务的分配任务不可以,所以我们按照 J 的从大到小的顺序给任务排序,执行时间最短;

算法步骤:

- 1. 通过一个结构体存每个任务的分配时间和执行时间;
- 2. 自定义 cmp 函数来排序结构体;
- 3. 通过一个 maxn 变量来累加每次执行完任务的时间; 算法复杂度:

```
sort 函数: O(\log(n));
   现行写出最大值:O(n);
   所以最终的是: O(n + \log(n)); O(n + \log(n))
源代码:
# include <iostream>
# include <algorithm>
using namespace std;
struct pp {
 int b;
 int j;
};
bool cmp(pp p1, pp p2) {
 return p1.j > p2.j;
pp list[1005];
int main(){
 int n, i, ans, maxn, Case = 1;
 while (cin >> n && n != 0) {
   ans = maxn = 0;
   for (i = 0; i < n; i++) {
     cin >> list[i].b >> list[i].j;
   sort(list, list + n, cmp);
   for (i = 0; i < n; i++) {
    ans += list[i].b;
    maxn = max(maxn, ans + list[i].j);
   cout << "Case " << Case << ": " << maxn << endl;</pre>
```

```
Case++;
}
return 0;
}
评测结果:

5138200 algo13350019 B Accepted 0 9 C++114.82 547 18 days ago
```

题解3

学号: 13350019 姓名: 温志远 提交日期: 2015-11-07

题目链接:

http://poj.org/problem?id=2533

题目大意:

给出一序列, 求出该序列的最长递增子序列的最大长度。

思路:

用数组 a[]存储序列,b[i]表示以 a[i]为结尾的序列的最大长度。因此要求出 b[i]的最大值,即求出 $\max\{b[0],b[1]....b[i-1]\}$ 的最大值,那么 b[i]的最大 $\max\{b[0],b[1]....b[i-1]\}+1$;即可写出状态方程: $b[i]=\max\{b[0],b[1].....b[j]\}+1$;(0<=j<i&&a[j]<a[i),

然后求出数组 b[]中的最大值即为所求。

算法步骤:

- 1. 初始化 a,b 数组;
- 2. 遍历 a[]数组,每遇到后者比前者大的,更新 b[];
- 3. 输出 b[]的最大值。

算法复杂度:

两重 for 循环,所以是 $O(N^2)$;

源代码:

```
# include <iostream>
# include <cmath>
using namespace std;
int a[1002];
int b[1002];
int main() {
  int n;
  cin >> n;
  for (int i = 1; i <= n; i++) {
    cin >> a[i];
    b[i] = 1;
}
a[0] = b[0] = 0;
//b[1] = 1;
```

```
for (int i = 1; i <= n; ++i) {
   int temp = 0;
   for (int j = 0; j < i; j++) {
     if (a[i] > a[j])
     temp = max(temp, b[j]);
   }
   b[i] += temp;
}
int maxn = 0;
for (int i = 1; i <= n; ++i) {
   maxn = max(maxn, b[i]);
}
cout << maxn << endl;
}</pre>
```

评测结果:

4938178(#) algo13350019 POJ 2533 **Accepted** 224 16 C++ 480 2 months ago