Contents							
1	ubuntu 1 1.1 run						
2	Basic 1 2.1 ascii 1 2.2 limits 1						
3	字串 1 3.1 最長迎文子字串						
4	STL 2 4.1 priority_queue 2 4.2 deque 2 4.3 map 2 4.4 unordered_map 3 4.5 set 3 4.6 multiset 3 4.7 unordered_set 3 4.8 單調隊列 3						
5	sort 4 5.1 大數排序						
6	math 5 6.1 質數與因數 5 6.2 prime factorization 5 6.3 快速幕 6 6.4 歐拉函數 6						
7	algorithm 6 7.1 basic 6 7.2 binarysearch 6 7.3 prefix sum 6 7.4 差分 7 7.5 greedy 7 7.6 floydwarshall 10 動態規劃 10						
9	8.1 LCS 和 LIS						

ubuntu

1.1 run

1 ~ \$ bash cp.sh PA

1.2 cp.sh

```
1 #!/bin/bash
2 clear
3 g++ $1.cpp -DDBG -o $1
4 if [[ "$?" == "0" ]]; then
5
            echo Running
            ./$1 < $1.in > $1.out
6
7
            echo END
8 fi
```

Basic

2.1 ascii

1	int	char	int	char	int	char
2	32		64	@	96	•
3	33	!	65	Α	97	a
4	34	"	66	В	98	b
5	35	#	67	С	99	С
6	36	\$	68	D	100	d
7	37	%	69	E	101	e
8	38	&	70	F	102	f

```
71
   9 39
                                   G
                                             103
                                                       g
  10
     40
               (
                         72
                                   Н
                                             104
                                                       h
  11
     41
               )
                         73
                                   Ι
                                             105
                                                       i
1 12
     42
               *
                         74
                                             106
                                   Τ
                                                       i
  13
      43
                          75
                                   Κ
                                             107
                                                       k
                                             108
                                                       1
1 14
     44
                         76
                                   L
  15
     45
                         77
                                   М
                                             109
                                                       m
  16
     46
                         78
                                   Ν
                                             110
  17
     47
                         79
                                   0
                                             111
                                                       0
1
  18
     48
               0
                         80
                                   Р
                                             112
                                                       р
  19
     49
               1
                         81
                                   0
                                             113
                                                       q
  20
     50
               2
                         82
                                   R
                                             114
                                                       r
2
  21
     51
               3
                         83
                                   S
                                             115
2
  22
     52
               4
                         84
                                   Τ
                                             116
                                                       t
  23
     53
               5
                         85
                                   U
                                             117
2
  24
     54
                         86
                                   V
                                             118
               6
                                                       V
2
  25
     55
                         87
                                             119
               R
                         88
                                             120
  26
     56
                                   Χ
3
  27
     57
               9
                         89
                                             121
3
                                                       V
3
  28
     58
                         90
                                   Ζ
                                             122
                                                       z
3
  29
     59
                         91
                                             123
                                   Γ
                                                       {
  30
     60
                         92
                                             124
                         93
  31 61
               =
                                             125
                                                       }
4
                                   7
  32
               >
                         94
                                             126
     62
5
               ?
  33 63
                         95
```

2.2 limits

```
1 [Type]
                     [size]
                                  [range]
  char
                       1
                                127 to -128
  signed char
                                127 to -128
                       1
  unsigned char
                       1
                                0 to 255
                                32767 to -32768
  short
                       2
6
  int
                       4
                                2147483647 to -2147483648
7
  unsigned int
                       4
                                0 to 4294967295
                                2147483647 to -2147483648
8 long
  unsigned long
                       4
                                0 to 18446744073709551615
                       8
10 long long
              9223372036854775807 to -9223372036854775808
11
12 double
                       8
                            1.79769e+308 to 2.22507e-308
                            1.18973e+4932 to 3.3621e-4932
13 long double
                       16
                               3.40282e+38 to 1.17549e-38
14 float
                       4
                       8
                                0 to 18446744073709551615
15 unsigned long long
16 string
                       32
```

最長迴文子字串 3.1

```
1 #include <bits/stdc++.h>
  #define T(x) ((x) % 2 ? s[(x) / 2] : '.')
 3
  using namespace std;
 5
  string s;
  int n;
6
8 int ex(int 1, int r) {
    int i = 0;
     while(1 - i >= 0 && r + i < n && T(1 - i) == T(r + i)
10
         i)) i++;
11
     return i;
12 }
13
  int main() {
14
15
    cin >> s;
16
     n = 2 * s.size() + 1;
17
18
     int mx = 0;
19
    int center = 0;
     vector<int> r(n);
20
     int ans = 1;
21
    r[0] = 1;
```

```
23
     for(int i = 1; i < n; i++) {
       int ii = center - (i - center);
24
25
       int len = mx - i + 1;
       if(i > mx) {
26
27
         r[i] = ex(i, i);
28
         center = i;
         mx = i + r[i] - 1;
29
30
       } else if(r[ii] == len) {
         r[i] = len + ex(i - len, i + len);
31
32
         center = i;
33
         mx = i + r[i] - 1;
       } else {
34
35
         r[i] = min(r[ii], len);
36
37
       ans = max(ans, r[i]);
38
39
     cout << ans - 1 << "\n";
40
     return 0;
41
42 }
```

stringstream

```
1 string s, word;
2 stringstream ss;
3 getline(cin,s);
4 ss<<s:
5 while(ss>>word)
      cout << word << endl;</pre>
```

STL

4.1 priority_queue

```
1 priority_queue: 優先隊列,資料預設由大到小排序。
2
  讀取優先權最高的值:
3
4
     x = pq.top();
     pq.pop();
                            //讀取後刪除
5
  判斷是否為空的priority_queue:
6
     pq.empty()
7
                            //回傳 true
     pq.size()
                            //回傳0
8
  如需改變priority_queue的優先權定義:
9
     priority_queue <T> pq;
                           //預設由大到小
10
11
     priority_queue<T, vector<T>, greater<T> > pq;
12
                            //改成由小到大
     priority_queue<T, vector<T>, cmp> pq; //cmp
13
```

4.2 deque

```
1 deque 是 C++ 標準模板函式庫
2
     (Standard Template Library, STL)
     中的雙向佇列容器(Double-ended Queue),
3
     跟 vector 相似,不過在 vector
        中若是要添加新元素至開端,
     其時間複雜度為 O(N), 但在 deque 中則是 O(1)。
5
     同樣也能在我們需要儲存更多元素的時候自動擴展空間,
6
     讓我們不必煩惱佇列長度的問題。
7
8 dq.push_back() //在 deque 的最尾端新增元素
9 dq.push_front() //在 deque 的開頭新增元素
10 dq.pop_back() //移除 deque 最尾端的元素
11 dq.pop_front() //移除 deque 最開頭的元素
12 dq.back()
              //取出 deque 最尾端的元素
              //回傳 deque 最開頭的元素
13 dq.front()
14 dq.insert()
15 dq.insert(position, n, val)
    position: 插入元素的 index 值
16
```

```
n: 元素插入次數
17
    val: 插入的元素值
18
19 da.erase()
    //刪除元素,需要使用迭代器指定刪除的元素或位置,
    同時也會返回指向刪除元素下一元素的迭代器。
             //清空整個 deque 佇列。
20 dq.clear()
             //檢查 deque 的尺寸
21 dq.size()
22 dq.empty()
             //如果 deque 佇列為空返回 1;
23
               若是存在任何元素,則返回0
             //返回一個指向 deque 開頭的迭代器
24 da.begin()
25 dg.end()
             //指向 deque 結尾,
               不是最後一個元素,
26
27
               而是最後一個元素的下一個位置
```

1 map: 存放 key-value pairs 的映射資料結構, 會按 key 由小到大排序。

4.3 map

元素存取

2

3

```
operator[]:存取指定的[i]元素的資料
6
  迭代器
7
  begin():回傳指向map頭部元素的迭代器
  end():回傳指向map末尾的迭代器
  rbegin():回傳一個指向map尾部的反向迭代器
10
  rend():回傳一個指向map頭部的反向迭代器
12 遍歷整個map時,利用iterator操作:
13 取key:it->first 或 (*it).first
  取value: it->second 或 (*it).second
14
15
16 容量
17 empty():檢查容器是否為空,空則回傳true
18 size(): 回傳元素數量
  max_size():回傳可以容納的最大元素個數
20
21 | 修改器
22 clear():刪除所有元素
23 insert():插入元素
24 erase():刪除一個元素
25
  swap():交換兩個map
26
27
  查找
28 count():回傳指定元素出現的次數
  find(): 查找一個元素
30
31 //實作範例
32 #include <bits/stdc++.h>
33 using namespace std;
34
35
  int main(){
36
      //declaration container and iterator
37
      map<string, string> mp;
38
      map<string, string>::iterator iter;
39
      map<string, string>::reverse_iterator iter_r;
40
41
      //insert element
42
      mp.insert(pair<string, string>("r000",
          "student_zero"));
      mp["r123"] = "student_first";
43
      mp["r456"] = "student_second";
45
46
      for(iter = mp.begin(); iter != mp.end(); iter++)
47
48
         cout << iter -> first << " "<< iter -> second << endl;</pre>
49
      for(iter_r = mp.rbegin(); iter_r != mp.rend();
         iter_r++)
          cout <<iter_r -> first << "
50
              "<<iter_r->second<<endl;
51
      //find and erase the element
52
      iter = mp.find("r123");
```

4.4 unordered_map

```
1 | unordered_map: 存放 key-value pairs2 | 的「無序」映射資料結構。3 | 用法與map相同
```

4.5 set

```
set: 集合,去除重複的元素,資料由小到大排序。
2
  取值: 使用iterator
3
4
      x = *st.begin();
             // set中的第一個元素(最小的元素)。
5
6
      x = *st.rbegin();
             // set中的最後一個元素(最大的元素)。
7
8
9
  判斷是否為空的set:
10
      st.empty() 回傳true
      st.size() 回傳零
11
12
  常用來搭配的member function:
13
      st.count(x);
14
15
      auto it = st.find(x):
16
         // binary search, O(log(N))
17
      auto it = st.lower_bound(x);
         // binary search, O(log(N))
18
19
      auto it = st.upper_bound(x);
20
         // binary search, O(log(N))
```

4.6 multiset

```
1 與 set 用法雷同,但會保留重複的元素。
2 資料由小到大排序。
3 宣告:
4 multiset < int > st;
5 刪除資料:
6 st.erase(val);
7 //會刪除所有值為 val 的元素。
8 st.erase(st.find(val));
9 //只刪除第一個值為 val 的元素。
```

4.7 unordered_set

```
1unordered_set的實作方式通常是用雜湊表(hash table),2資料插入和查詢的時間複雜度很低,為常數級別0(1),3相對的代價是消耗較多的記憶體,空間複雜度較高,4無自動排序功能。5初始化7unordered_set<int> myunordered_set{1, 2, 3, 4, 5};89陣列初始化10int arr[] = {1, 2, 3, 4, 5};11unordered_set<int> myunordered_set(arr, arr+5);121313插入元素14unordered_set<int> myunordered_set;
```

```
15 myunordered_set.insert(1);
16
17 迴圈遍歷 unordered_set 容器
  #include <iostream>
19 #include <unordered_set>
20
  using namespace std;
21
  int main() {
       unordered_set < int > myunordered_set = {3, 1};
22
23
       myunordered_set.insert(2);
       myunordered_set.insert(5);
24
25
       myunordered_set.insert(4);
26
       myunordered_set.insert(5);
27
       myunordered_set.insert(4);
28
       for (const auto &s : myunordered_set)
           cout << s << " ";
29
       cout << "\n";
30
31
       return 0;
32 }
33
34
35
  output
  4 5 2 1 3
36
  */
38
39 unordered_set 刪除指定元素
  #include <iostream>
40
41
  #include <unordered_set>
  int main() {
42
       unordered_set<int> myunordered_set{2, 4, 6, 8};
44
       myunordered_set.erase(2);
45
       for (const auto &s : myunordered_set)
           cout << s << " ";
46
       cout << "\n";
47
48
       return 0;
49 }
50
51
  output
52
  8 6 4
53
  */
54
55
  清空 unordered_set 元素
  unordered_set < int > myunordered_set;
  myunordered_set.insert(1);
57
  myunordered_set.clear();
58
59
60 unordered_set 判斷元素是否存在
  unordered_set < int > myunordered_set;
  myunordered_set.insert(2);
  myunordered_set.insert(4);
63
  myunordered_set.insert(6);
  cout << myunordered_set.count(4) << "\n"; // 1</pre>
  cout << myunordered_set.count(8) << "\n"; // 0</pre>
66
68
  判斷 unordered_set 容器是否為空
  #include <iostream>
69
  #include <unordered_set>
71
72
  int main() {
73
       unordered_set < int > myunordered_set;
74
       myunordered_set.clear();
75
       if(myunordered_set.empty())
           \verb"cout"<<"empty \n"";
76
77
           \verb"cout" < "" not empty", size is
78
                "<<myunordered_set.size()<<"\n";</pre>
79
       return 0;
80 }
```

4.8 單調隊列

```
6 給出一個長度為 n 的數組,
  輸出每 k 個連續的數中的最大值和最小值。
7
8
9 //寫法1
10 #include <bits/stdc++.h>
11 #define maxn 1000100
12 using namespace std;
13 int q[maxn], a[maxn];
14 int n, k;
15
  void getmin() {
16
       // 得到這個隊列裡的最小值,直接找到最後的就行了
17
18
       int head = 0, tail = 0;
       for (int i = 1; i < k; i++) {
19
20
           while (head <= tail && a[q[tail]] >= a[i])
                tail--;
21
           q[++tail] = i;
22
       for (int i = k; i <= n; i++) {</pre>
23
           while (head <= tail && a[q[tail]] >= a[i])
24
                tail--;
           q[++tail] = i:
25
           while (q[head] <= i - k) head++;</pre>
26
           cout << a[q[head]] << " ";
27
28
       }
29 }
30
   void getmax() { // 和上面同理
31
       int head = 0, tail = 0;
32
       for (int i = 1; i < k; i++) {
33
           while(head<=tail&&a[q[tail]]<=a[i])tail--;</pre>
34
35
           q[++tail] = i;
36
       for (int i = k; i <= n; i++) {</pre>
37
38
           while(head<=tail&&a[q[tail]]<=a[i])tail--;</pre>
39
           q[++tail] = i;
           while (q[head] <= i - k) head++;</pre>
40
           cout << a[q[head]] << " ";
41
42
       }
43 }
44
45
  int main() {
46
       cin>>n>>k; //每k個連續的數
       for (int i = 1; i <= n; i++) cin>>a[i];
47
48
       getmin();
49
       cout << '\n';
       getmax();
50
51
       cout << '\n';
       return 0;
52
53 }
54
55 //寫法2
56 #include <iostream>
57 #include <cstring>
58 #include <deque>
59 using namespace std;
60 int a[1000005];
61
62
  int main() {
       ios_base::sync_with_stdio(0);
63
64
       int n, k;
65
       while(cin>>n>>k) {
66
           for(int i=0; i<n; i++) cin >> a[i];
67
           deque<int> dq;
           for(int i=0; i<n; i++){</pre>
68
                while(dq.size() && dq.front()<=i-k)</pre>
69
70
                    dq.pop_front();
71
                while(dq.size() && a[dq.back()]>a[i])
72
                    dq.pop_back();
73
                dq.push_back(i);
74
                if(i==k-1) cout<<a[dq.front()];</pre>
75
                if(i>k-1) cout<< ' '<<a[dq.front()];</pre>
76
           if(k>n) cout << a[dq.front()];</pre>
77
           cout << '\n';
78
           while(dq.size()) dq.pop_back();
79
80
           for(int i=0; i<n; i++){</pre>
```

```
81
                while(dq.size() && dq.front()<=i-k)</pre>
82
                    dq.pop_front();
83
                while(dq.size() && a[dq.back()]<a[i])</pre>
84
                    dq.pop_back();
85
                dq.push_back(i);
86
                if(i==k-1) cout<<a[dq.front()];</pre>
                if(i>k-1) cout<< ' '<<a[dq.front()];</pre>
87
88
89
            if(k>n) cout << a[dq.front()];</pre>
90
            cout << '\n';
91
92
       return 0;
93
   }
94
95
96
   example 2
97
    一個含有 n 項的數列,求出每一項前的 m
98
        個數到它這個區間內的最小值。
   若前面的數不足 m 項則從第 1
        個數開始,若前面沒有數則輸出 0
100
   #include < bits / stdc++.h>
101
102
   using namespace std;
   #define re register int
103
104 #define INF 0x3f3f3f3f
105 #define ll long long
   #define maxn 2000009
106
   #define maxm
107
   inline 11 read() {
108
109
        ll x=0, f=1;
110
        char ch=getchar();
111
        while(ch<'0'||ch>'9'){
        if(ch=='-') f=-1;
112
113
        ch=getchar();
     }
114
        while(ch>= '0'&&ch<='9'){
115
        x=(x<<1)+(x<<3)+(11)(ch-'0');
116
117
        ch=getchar();
     }
118
119
        return x*f;
120 }
121
   int n,m,k,tot,head,tail;
122
   int a[maxn],q[maxn];
123
   int main() {
124
       n=read(), m=read();
       for(int i=1;i<=n;i++) a[i]=read();</pre>
125
       head=1,tail=0;//起始位置為1
126
            因為插入是q[++tail]所以要初始化為0
        for(int i=1;i<=n;i++)</pre>
127
128
          //每次隊首的元素就是當前的答案
129
130
            cout <<a[q[head]]<<endl;</pre>
131
            while(i-q[head]+1>m&&head<=tail)//維護隊首
132
                head++;
            while(a[i]<a[q[tail]]&&head<=tail)//維護隊尾
133
134
                tail--;
135
            q[++tail]=i;
       }
136
137
       return 0;
138 }
```

5 sort

5.1 大數排序

```
8 arr.append(int(input())) # 依序將數字存入串列
9 arr.sort() # 串列排序
10 for i in arr:
11 print(i) # 依序印出串列中每個項目
12 except:
13 break
```

6 math

6.1 質數與因數

```
1| 質數
2
3 埃氏篩法
4 int n:
5 vector<int> isprime(n+1,1);
6 isprime[0]=isprime[1]=0;
  for(int i=2;i*i<=n;i++){</pre>
8
       if(isprime[i])
9
           for(int j=i*i;j<=n;j+=i) isprime[j]=0;</pre>
10 }
11
12 歐拉篩0(n)
  #define MAXN 47000 // sqrt(2^31) = 46,340...
14
15 bool isPrime[MAXN];
16 int prime[MAXN];
17 int primeSize = 0;
18
   void getPrimes(){
19
20
       memset(isPrime, true, sizeof(isPrime));
21
       isPrime[0] = isPrime[1] = false;
       for (int i = 2; i < MAXN; i++){</pre>
22
23
            if (isPrime[i]) prime[primeSize++] = i;
           for (int j = 0; j < primeSize && i * prime[j]</pre>
24
                <= MAXN; ++j){
25
                isPrime[i * prime[j]] = false;
                if (i % prime[j] == 0) break;
26
27
           }
       }
28
29
  }
30
31
32
  因數
33
34
35 最大公因數 O(log(min(a,b)))
36 int GCD(int a, int b)
37 {
38
       if (b == 0) return a;
       return GCD(b, a % b);
39
40 }
41
42 質因數分解
43
   void primeFactorization(int n)
44
45
46
       for (int i = 0; i < (int)p.size(); ++i)</pre>
47
           if (p[i] * p[i] > n)
48
49
                break;
           if (n % p[i])
50
51
                continue;
           cout << p[i] << ' ';
52
53
           while (n % p[i] == 0)
54
                n /= p[i];
55
       if (n != 1)
56
           cout << n << ' ';
57
58
       cout << '\n';
59 }
60
61|歌德巴赫猜想
```

```
62 solution : 把偶數 N (6≤N≤10<sup>6</sup>) 寫成兩個質數的和。
   #include <iostream>
64 #include <cstdio>
65
   using namespace std;
   #define N 20000000
66
67
   int ox[N], p[N], pr;
68
69
   void PrimeTable(){
70
       ox[0] = ox[1] = 1;
71
       pr = 0;
72
       for (int i = 2; i < N; i++){
           if (!ox[i]) p[pr++] = i;
73
74
           for (int j = 0;i*p[j]<N&&j < pr; j++)</pre>
75
               ox[i*p[j]] = 1;
76
       }
77 }
78
79
   int main(){
       PrimeTable();
80
81
       int n;
           while (cin>>n,n){
82
83
               int x;
84
               for (x = 1;; x += 2)
85
                   if (!ox[x] && !ox[n - x])break;
86
               printf("%d = %d + %d\n", n, x, n - x);
87
       }
88 }
89 problem : 給定整數 N,求 N
        最少可以拆成多少個質數的和。
90 如果 N 是質數,則答案為 1。
   如果 N 是偶數(不包含2),則答案為 2 (強歌德巴赫猜想)。
   如果 N 是奇數且 N-2 是質數,則答案為 2 (2+質數)。
   其他狀況答案為 3 (弱歌德巴赫猜想)。
   #pragma GCC optimize("02")
94
   #include <bits/stdc++.h>
96
   using namespace std;
97
   #define FOR(i, L, R) for(int i=L;i<(int)R;++i)</pre>
   #define FORD(i, L, R) for(int i=L;i>(int)R;--i)
   #define IOS
99
100
       cin.tie(nullptr);
101
       cout.tie(nullptr);
102
       ios_base::sync_with_stdio(false);
103
104
   bool isPrime(int n){
       FOR(i, 2, n){
105
           if (i * i > n)
106
107
               return true;
108
           if (n % i == 0)
109
               return false;
       }
110
       return true;
111
112 }
113
   int main(){
114
115
       IOS;
       int n;
116
117
       cin >> n;
       if(isPrime(n)) cout << "1\n";</pre>
118
119
       else if(n\%2==0||isPrime(n-2)) cout<<"2\n";
       else cout << "3\n";</pre>
120
121 }
```

6.2 prime factorization

```
1 #include <bits/stdc++.h>
  using namespace std;
3
4
  int main() {
5
     while(true) {
6
7
       cin>>n;
       for(int x=2; x<=n; x++) {</pre>
8
9
          while(n%x==0) {
10
            cout << x << " * ";
11
            n/=x;
```

6.3 快速冪

```
1 計算a^b
2 #include <iostream>
3 #define 11 long long
4 using namespace std;
  const 11 MOD = 1000000007;
7 11 fp(11 a, 11 b) {
8
    int ans = 1;
    while(b > 0) {
9
      if(b & 1) ans = ans * a % MOD;
10
11
      a = a * a % MOD;
12
      b >>= 1:
    }
13
14
    return ans;
15 }
16
17 int main() {
    int a, b;
18
19
    cin>>a>>h:
    cout << fp(a,b);
20
21 }
```

6.4 歐拉函數

```
1 //計算閉區間 [1,n] 中的正整數與 n 互質的個數
2 #include <bits/stdc++.h>
3 using namespace std;
4 int n, ans;
6
  int phi(){
7
       ans=n;
       for(int i=2;i*i<=n;i++)</pre>
8
           if(n%i==0){
9
               ans=ans-ans/i;
10
                while(n%i==0) n/=i;
11
12
           }
       if(n>1) ans=ans-ans/n;
13
14
       return ans;
15 }
16
17
  int main(){
    while(cin>>n)
18
19
         cout << phi() << endl;</pre>
20 }
```

7 algorithm

7.1 basic

```
1min_element: 找尋最小元素2min_element(first, last)3max_element: 找尋最大元素4max_element(first, last)5sort: 排序,預設由小排到大。6sort(first, last)7sort(first, last, cmp): 可自行定義比較運算子 cmp。8find: 尋找元素。9find(first, last, val)10lower_bound: 尋找第一個小於 x 的元素位置,
```

```
11 如果不存在,則回傳 last。
12 lower_bound(first, last, val)
13 upper_bound:尋找第一個大於 x 的元素位置,
14 如果不存在,則回傳 last。
15 upper_bound(first, last, val)
16 next_permutation:將序列順序轉換成下一個字典序,
17 如果存在回傳 true,反之回傳 false。
18 next_permutation(first, last)
19 prev_permutation:將序列順序轉換成上一個字典序,
20 如果存在回傳 true,反之回傳 false。
21 prev_permutation(first, last)
```

7.2 binarysearch

```
1 #include <bits/stdc++.h>
 2
  using namespace std;
  int binary_search(vector<int> &nums, int target) {
       int left=0, right=nums.size()-1;
 5
 6
       while(left<=right){</pre>
 7
           int mid=(left+right)/2;
 8
           if (nums[mid]>target) right=mid-1;
 9
           else if(nums[mid]<target) left=mid+1;</pre>
10
           else return mid+1;
11
12
       return 0;
13 }
14
15
  int main() {
16
     int n, k, x;
     cin >> n >> k;
17
18
     int a[n];
19
     vector<int> v;
     for(int i=0 ; i<n ; i++){</pre>
20
21
       cin >> x;
       v.push_back(x);
22
23
24
     for(int i=0 ; i<k ; i++) cin >> a[i];
25
     for(int i=0 ; i<k ; i++){</pre>
26
       cout << binary_search(v, a[i]) << endl;</pre>
27
28 }
29
                                   //最左邊 ≥ k 的位置
30 lower_bound(a, a + n, k);
                                   //最左邊 > k 的位置
31 upper_bound(a, a + n, k);
||a|| upper_bound(a, a + n, k) - 1; //最右邊 ≤ k 的位置
33 lower_bound(a, a + n, k) - 1; //最右邊 < k 的位置
34
  (lower_bound, upper_bound)
                                   //等於 k 的範圍
35
  equal_range(a, a+n, k);
36
37
  /*
38 input
39 5 5
40
  1 3 4 7 9
41
  3 1 9 7 -2
42
43
44
  /*
45
  output
46
47
48
  5
49
  4
50
  0
51 */
```

7.3 prefix sum

```
1 // 前綴和
2 | 陣列前n項的和。
3 | b[i] = a[0] + a[1] + a[2] + ··· + a[i]
4 | 區間和 [1, r]:b[r]-b[1-1](要保留b[1]所以-1)
```

```
#include <bits/stdc++.h>
  using namespace std;
8 int main(){
       int n;
10
       cin >> n;
       int a[n], b[n];
11
12
       for(int i=0; i<n; i++) cin >> a[i];
       b[0] = a[0];
13
       for(int i=1; i<n; i++) b[i] = b[i-1] + a[i];</pre>
14
15
       for(int i=0;i<n;i++) cout<<b[i]<<' ';</pre>
       cout << '\n';
16
17
       int 1, r;
       cin >> 1 >> r;
18
19
       cout << b[r] - b[1-1] ; //區間和
20 }
```

7.4 差分

```
1 // 差分
2 用途:在區間 [1, r] 加上一個數字v。
3|b[1] += v; (b[0~1] 加上v)
4 b[r+1] -= v; (b[r+1~n] 減去v (b[r] 仍保留v))
5 給的 a[] 是前綴和數列,建構 b[],
6|因為 a[i] = b[0] + b[1] + b[2] + ··· + b[i],
7 所以 b[i] = a[i] - a[i-1]。
8|在 b[1] 加上 v,b[r+1] 減去 v,
9 最後再從 0 跑到 n 使 b[i] += b[i-1]。
10 這樣一來,b[] 是一個在某區間加上v的前綴和。
11
12 #include <bits/stdc++.h>
13 using namespace std;
14 int a[1000], b[1000];
15 // a: 前綴和數列, b: 差分數列
16 int main(){
17
      int n, 1, r, v;
      cin >> n;
18
19
      for(int i=1; i<=n; i++){</pre>
         cin >> aΓi]:
20
          b[i] = a[i] - a[i-1]; //建構差分數列
21
22
      cin >> 1 >> r >> v;
23
      b[1] += v;
24
      b[r+1] -= v;
25
26
27
      for(int i=1; i<=n; i++){</pre>
          b[i] += b[i-1];
28
          cout << b[i] << ' ';
29
      }
30
31 | }
```

7.5 greedy

```
1 // 貪心
2 貪心演算法的核心為,
3 採取在目前狀態下最好或最佳(即最有利)的選擇。
5 但不保證能獲得最後(全域)最佳解,
6 提出想法後可以先試圖尋找有沒有能推翻原本的想法的反例,
7 確認無誤再實作。
9 Scarecrow
10 //problem
11 | 有一個 N×1 的稻田,有些稻田現在有種植作物,
12 | 為了避免被動物破壞,需要放置稻草人,
13 | 稻草人可以保護該塊稻田和左右兩塊稻田,
14 請問最少需要多少稻草人才能保護所有稻田?
15
16 //solutoin
17 | 從左到右掃描稻田,如果第 i 塊稻田有作物,
18 就把稻草人放到第 i+1 塊稻田,
```

```
20 接著從第 i+3 塊稻田繼續掃描。
  //code
23 #include <bits/stdc++.h>
  using namespace std;
  int main(){
25
      string s;
26
      int i, n, t, tc = 1;
      cin >> t;
28
      while (t--){
29
          cin >> n >> s;
30
          int nc = 0;
31
          for (i = 0; i < n; i++)</pre>
32
             if (s[i] == '.')i += 2, nc++;
33
          cout << "Case "<<tc++<<": "<<nc<<endl;</pre>
34
35
36 }
37
38 霍夫曼樹的變形題
  //problem
40 給定 N 個數,每次將兩個數 a,b 合併成 a+b,
  只到最後只剩一個數,合併成本為兩數和,
42 問最小合併成本為多少。
  //solution
44
45 每次將最小的兩數合併起來。
47
  //code
48
  #include <bits/stdc++.h>
49
  using namespace std;
  int main()
50
52
      int n, x;
      while (cin >> n, n){
53
54
          priority_queue<int, vector<int>, greater<int>>
          while (n--){
55
             cin >> x:
56
             q.push(x);
57
58
59
          long long ans = 0;
60
          while (q.size() > 1){
61
             x = q.top();
62
             q.pop();
63
             x += q.top();
             q.pop();
65
             q.push(x);
66
             ans += x;
67
          cout << ans << endl;</pre>
68
      }
69
70 }
71
72 刪數字問題
73
  //problem
74 | 給定一個數字 N(≤10^100),需要刪除 K 個數字,
  請問刪除 K 個數字後最小的數字為何?
  //solution
78 刪除滿足第 i 位數大於第 i+1 位數的最左邊第 i 位數,
  扣除高位數的影響較扣除低位數的大。
80
81
  //code
82
  int main()
83
  {
      string s;
85
      int k;
86
      cin >> s >> k;
      for (int i = 0; i < k; ++i){
87
          if ((int)s.size() == 0) break;
88
          int pos = (int)s.size() - 1;
89
          for (int j = 0; j < (int)s.size() - 1; ++j){</pre>
90
              if (s[j] > s[j + 1]){
91
                 pos = j;
92
93
                 break;
```

8

```
94
              }
                                                        169
                                                               int n, r;
          }
                                                               int a[1005]:
95
                                                        170
96
          s.erase(pos, 1);
                                                        171
                                                               cin >> n >> r;
                                                               for (int i=1;i<=n;++i) cin>>a[i];
97
                                                        172
98
       while ((int)s.size() > 0 && s[0] == '0')
                                                        173
                                                               int i = 1, ans = 0;
99
           s.erase(0, 1);
                                                        174
                                                               while (i \le n){
       if ((int)s.size()) cout << s << '\n';</pre>
                                                                   int R=min(i+r-1, n), L=max(i-r+1, 0)
100
                                                        175
101
       else cout << 0 << '\n';
                                                        176
                                                                   int nextR=-1:
                                                                   for (int j = R; j >= L; --j){
102
  }
                                                        177
103
                                                        178
                                                                       if (a[j]){
104
                                                        179
                                                                           nextR = j;
   區間覆蓋長度
                                                                           break;
105
                                                        180
                                                                       }
   //problem
                                                        181
106
107 | 給定 n 條線段區間為 [Li,Ri],
                                                        182
                                                        183
                                                                   if (nextR == -1){
   請問這些線段的覆蓋所覆蓋的長度?
108
                                                                       ans = -1;
                                                        184
109
                                                                       break;
                                                        185
110 //solution
                                                        186
                                                                   }
111 先將所有區間依照左界由小到大排序,
                                                        187
                                                                   ++ans;
   左界相同依照右界由小到大排序,
112
                                                        188
                                                                   i = nextR + r;
   用一個變數 R 紀錄目前最大可以覆蓋到的右界。
113
                                                        189
   如果目前區間左界 ≤R,代表該區間可以和前面的線段合併。
114
                                                        190
                                                               cout << ans << '\n';
115
                                                        191
                                                           }
116 //code
                                                        192
117 struct Line
                                                        193
118 {
                                                           最多不重疊區間
                                                        194
119
      int L. R:
                                                        195
                                                           //problem
120
      bool operator < (const Line &rhs) const
                                                        196 給你 n 條線段區間為 [Li, Ri],
121
                                                           請問最多可以選擇幾條不重疊的線段(頭尾可相連)?
                                                        197
          if (L != rhs.L) return L < rhs.L;</pre>
122
                                                        198
123
           return R < rhs.R;</pre>
                                                        199
                                                           //solution
124
                                                           依照右界由小到大排序,
                                                        200
125
  };
                                                           每次取到一個不重疊的線段,答案 +1。
                                                        201
126
                                                        202
   int main(){
                                                        203
                                                           //code
      int n;
128
                                                           struct Line
129
      Line a[10005];
                                                        204
                                                        205
130
       while (cin >> n){
           for (int i = 0; i < n; i++)
                                                        206
                                                               int L, R;
131
                                                        207
                                                               bool operator<(const Line &rhs) const {</pre>
              cin >> a[i].L >> a[i].R;
132
                                                        208
                                                                    return R < rhs.R;</pre>
133
           sort(a, a + n);
                                                        209
           int ans = 0, L = a[0].L, R = a[0].R;
134
                                                        210 };
           for (int i = 1; i < n; i++){</pre>
135
                                                        211
              if (a[i].L < R) R = max(R, a[i].R);</pre>
136
                                                           int main(){
                                                        212
137
                                                        213
                                                               int t;
138
                  ans += R - L:
                                                               cin >> t;
                                                        214
                  L = a[i].L;
139
                                                        215
                                                               Line a[30];
140
                  R = a[i].R;
                                                               while (t--){
                                                        216
141
                                                                   int n = 0;
                                                        217
142
                                                                   while (cin>>a[n].L>>a[n].R, a[n].L||a[n].R)
                                                        218
          cout << ans + (R - L) <math><< ' \setminus n';
143
                                                        219
144
                                                        220
                                                                   sort(a, a + n);
145
                                                                   int ans = 1, R = a[0].R;
                                                        221
146
                                                        222
                                                                   for (int i = 1; i < n; i++){
147
                                                                       if (a[i].L >= R){
148 最小區間覆蓋長度
                                                        223
                                                        224
                                                                           ++ans;
   //problem
149
                                                        225
                                                                           R = a[i].R;
   給定 n 條線段區間為 [Li,Ri],
150
                                                        226
   請問最少要選幾個區間才能完全覆蓋 [0,S]?
151
                                                                   }
                                                        227
152
                                                                   cout << ans << '\n';
                                                        228
   //solution
153
                                                        229
154 先將所有區間依照左界由小到大排序,
                                                        230
                                                           }
   對於當前區間 [Li,Ri],要從左界 >Ri 的所有區間中,
                                                        231
156 | 找到有著最大的右界的區間,連接當前區間。
                                                        232
157
                                                        233 區間選點問題
158 //problem
                                                        234
                                                           //problem
159 長度 n 的直線中有數個加熱器,
                                                        235 給你 n 條線段區間為 [Li,Ri],
160 在 x 的加熱器可以讓 [x-r,x+r] 內的物品加熱,
                                                           請問至少要取幾個點才能讓每個區間至少包含一個點?
                                                        236
   問最少要幾個加熱器可以把 [0,n] 的範圍加熱。
161
                                                        237
162
                                                            //solution
                                                        238
   //solution
                                                           將區間依照右界由小到大排序,R=第一個區間的右界,
163
                                                        239
164 | 對於最左邊沒加熱的點a,選擇最遠可以加熱a的加熱器,
                                                        240 遍歷所有區段,如果當前區間左界>R,
   更新已加熱範圍,重複上述動作繼續尋找加熱器。
165
                                                           代表必須多選一個點 (ans+=1),並將 R=當前區間右界。
                                                        241
166
167 //code
                                                           //problem
                                                        243
168 int main(){
                                                        244 給定 N 個座標,要在 x 軸找到最小的點,
```

9

```
245 | 讓每個座標至少和一個點距離 ≤ D。
                                                       321 //solution
                                                       322 期限越早到期的工作越先做。將工作依照到期時間從早到晚排序,
246
247 //solution
                                                       323 依序放入工作列表中,如果發現有工作預期,
248 以每個點 (xi,yi) 為圓心半徑為 D 的圓 C,
                                                          就從目前選擇的工作中,移除耗時最長的工作。
                                                       324
249 求出 C 和 x 軸的交點 Li, Ri, 題目轉變成區間選點問題。
                                                       325
250
                                                          上述方法為 Moore-Hodgson s Algorithm。
                                                       326
251
                                                       327
252 struct Line
                                                          //problem
                                                       328
253 {
                                                          給定烏龜的重量和可承受重量,問最多可以疊幾隻烏龜?
                                                       329
      int L, R;
254
                                                       330
      bool operator<(const Line &rhs) const {</pre>
255
                                                          和最少延遲數量問題是相同的問題,只要將題敘做轉換。
                                                       331
256
          return R < rhs.R;</pre>
                                                       332
257
                                                          工作處裡時長 → 烏龜重量
                                                       333
258 };
                                                          工作期限 → 烏龜可承受重量
                                                       334
259
                                                          多少工作不延期 → 可以疊幾隻烏龜
  int main(){
                                                       335
260
                                                       336
261
      int t;
                                                       337
                                                          //code
      cin >> t:
262
                                                       338
                                                          struct Work{
      Line a[30];
263
                                                       339
                                                              int t, d;
264
      while (t--){
                                                              bool operator<(const Work &rhs) const {</pre>
                                                       340
265
          int n = 0:
                                                                 return d < rhs.d;</pre>
                                                       341
          while (cin>>a[n].L>>a[n].R, a[n].L||a[n].R)
266
                                                       342
                                                                 }
267
              ++n;
                                                       343
                                                          };
          sort(a, a + n);
268
                                                       344
269
          int ans = 1, R = a[0].R;
                                                       345
                                                          int main(){
          for (int i = 1; i < n; i++){</pre>
270
                                                       346
                                                              int n = 0;
271
              if (a[i].L >= R){
                                                       347
                                                              Work a[10000];
                  ++ans:
272
                                                              priority_queue<int> pq;
                                                       348
273
                  R = a[i].R;
                                                       349
                                                              while(cin >> a[n].t >> a[n].d)
274
              }
275
                                                       350
                                                                  ++n;
                                                       351
                                                              sort(a, a + n);
276
          cout << ans << '\n';
                                                       352
                                                              int sumT = 0, ans = n;
277
      }
                                                       353
                                                              for (int i = 0; i < n; ++i){
278 }
                                                       354
                                                                 pq.push(a[i].t);
279
                                                                  sumT += a[i].t;
                                                       355
280
                                                                  if(a[i].d<sumT){</pre>
                                                       356
281 最小化最大延遲問題
                                                                     int x = pq.top();
                                                       357
  //problem
282
                                                       358
283 | 給定 N 項工作,每項工作的需要處理時長為 Ti,
                                                                     pq.pop();
                                                       359
                                                                     sumT -= x:
284 期限是 Di, 第 i 項工作延遲的時間為 Li=max(0, Fi-Di),
                                                       360
                                                                      --ans;
285 原本Fi 為第 i 項工作的完成時間,
                                                       361
                                                                 }
286 求一種工作排序使 maxLi 最小。
                                                       362
                                                              }
287
                                                              cout << ans << '\n';
                                                       363
288 //solution
                                                       364
                                                          }
289 按照到期時間從早到晚處理。
                                                       365
290
                                                       366 任務調度問題
291
  //code
                                                       367 //problem
  struct Work
292
                                                       368 給定 N 項工作,每項工作的需要處理時長為 Ti,
293 {
                                                       369 期限是 Di,如果第 i 項工作延遲需要受到 pi 單位懲罰,
294
      int t, d;
                                                          請問最少會受到多少單位懲罰。
                                                       370
      bool operator<(const Work &rhs) const {</pre>
295
                                                       371
          return d < rhs.d;</pre>
296
                                                       372
                                                          //solution
297
                                                       373
                                                          依照懲罰由大到小排序,
298 };
                                                       374
                                                          每項工作依序嘗試可不可以放在 Di-Ti+1, Di-Ti,...,1,0,
299
  int main(){
                                                       375
                                                          如果有空閒就放進去,否則延後執行。
300
301
                                                       376
      int n;
                                                       377 //problem
      Work a[10000];
302
                                                       378 | 給定 N 項工作,每項工作的需要處理時長為 Ti,
303
      cin >> n;
304
      for (int i = 0; i < n; ++i)
                                                          期限是 Di,如果第 i 項工作在期限內完成會獲得 ai
305
          cin >> a[i].t >> a[i].d;
                                                              單位獎勵,
306
      sort(a, a + n);
                                                       380 | 請問最多會獲得多少單位獎勵。
      int maxL = 0, sumT = 0;
307
                                                       381
      for (int i = 0; i < n; ++i){
308
                                                          //solution
                                                       382
          sumT += a[i].t;
309
                                                       383 和上題相似,這題變成依照獎勵由大到小排序。
310
          maxL = max(maxL, sumT - a[i].d);
                                                       384
311
      }
                                                       385
                                                          //code
      cout << maxL << '\n';
312
                                                          struct Work
                                                       386
313 }
                                                       387
314
                                                       388
                                                              int d. p:
315
                                                       389
                                                              bool operator<(const Work &rhs) const {</pre>
316 最少延遲數量問題
                                                                 return p > rhs.p;
                                                       390
317 //problem
                                                       391
                                                                 }
318 給定 N 個工作,每個工作的需要處理時長為 Ti,
                                                       392 };
319 期限是 Di,求一種工作排序使得逾期工作數量最小。
                                                       393
320
```

394 int main(){

```
395
       int n;
       Work a[100005];
396
       bitset<100005> ok;
397
       while (cin >> n){
398
399
           ok.reset();
400
           for (int i = 0; i < n; ++i)
               cin >> a[i].d >> a[i].p;
401
           sort(a, a + n);
402
           int ans = 0;
403
           for (int i = 0; i < n; ++i){</pre>
404
405
               int j = a[i].d;
               while (j--)
406
407
                   if (!ok[j]){
                        ans += a[i].p;
408
409
                        ok[j] = true;
410
                       break;
411
                   }
412
           }
           cout << ans << '\n';
413
414
415
  }
416
417 多機調度問題
418 //problem
419 給定 N 項工作,每項工作的需要處理時長為 Ti,
420|有 M 台機器可執行多項工作,但不能將工作拆分,
   最快可以在什麼時候完成所有工作?
421
422
   //solution
423
   將工作由大到小排序,每項工作交給最快空閒的機器。
424
425
426
   //code
427
   int main(){
428
       int n, m;
429
       int a[10000];
       cin >> n >> m;
430
       for (int i = 0; i < n; ++i)
431
           cin >> a[i];
432
       sort(a, a + n,greater<int>());
433
434
       int ans = 0;
       priority_queue < int , vector < int >> pq;
435
436
       for (int i = 0; i < m && i < n; ++i){
           ans = max(ans, a[i]);
437
438
           pq.push(a[i]);
439
       for (int i = m; i < n; ++i){
440
441
           int x = pq.top();
           pq.pop();
442
443
           x += a[i];
           ans = max(ans, x);
444
445
           pq.push(x);
446
       }
447
       cout << ans << '\n';
448 }
```

7.6 floydwarshall

```
1 int w[n][n];
2 int d[n][n];
3 int medium[n][n];
|4| // 由i點到j點的路徑,其中繼點為medium[i][j]。
6
   void floyd_warshall(){
     for (int i=0;i<n;i++)</pre>
7
       for (int j=0;j<n;j++){</pre>
         d[i][j] = w[i][j];
9
10
         medium[i][j]=-1;
11
         // 預設為沒有中繼點
       }
12
     for(int i=0;i<n;i++) d[i][i]=0;</pre>
13
14
     for(int k=0;k<n;k++)</pre>
15
       for(int i=0;i<n;i++)</pre>
16
         for(int j=0;j<n;j++)</pre>
           if(d[i][k]+d[k][j]<d[i][j]){</pre>
17
              d[i][j]=d[i][k]+d[k][j];
18
```

```
19
           medium[i][j]=k;
           // 由 i 點 走 到 j 點 經 過 了 k 點
20
21
22
  }
23
  // 這支函式並不會印出起點和終點,必須另行印出。
24
25 | void find_path(int s, int t){ // 印出最短路徑
   if (medium[s][t] == -1) return; // 沒有中繼點就結束
26
    find_path(s, medium[s][t]); // 前半段最短路徑
27
                         // 中繼點
    cout << medium[s][t];</pre>
28
    find_path(medium[s][t], t); // 後半段最短路徑
29
30 }
```

8 動態規劃

8.1 LCS 和 LIS

```
1 //最長共同子序列(LCS)
 給定兩序列 A,B ,求最長的序列 C ,
  C 同時為 A,B 的子序列。
 //最長號增子序列 (LIS)
5
  給你一個序列 A , 求最長的序列 B ,
   B 是一個(非)嚴格遞增序列,且為 A 的子序列。
9 //LCS 和 LIS 題目轉換
10 LIS 轉成 LCS
    1. A 為原序列, B=sort(A)
11
    2. 對 A,B 做 LCS
12
13 LCS 轉成 LIS
    1. A, B 為原本的兩序列
14
    2. 最 A 序列作編號轉換,將轉換規則套用在 B
15
16
    3. 對 B 做 LIS
    4. 重複的數字在編號轉換時後要變成不同的數字,
17
      越早出現的數字要越小
18
19
    5. 如果有數字在 B 裡面而不在 A 裡面,
      直接忽略這個數字不做轉換即可
20
```

9 Section2

9.1 thm

- 中文測試
- $\cdot \sum_{i=1}^{n} i^2 = \frac{n(n+1)(2n+1)}{6}$