2

## Contents 1 ubuntu 1.1 run . . . . 2 Basic 2.2 limits 4 STL 6 math 7 algorithm 10 8 動態規劃 10 Section2 9.1 thm . . . .

## ubuntu

#### 1.1 run

1 ~ \$ bash cp.sh PA

#### 1.2 cp.sh

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

#### Basic

#### 2.1 ascii

```
1 int
              char
                        int
                                  char
                                            int
                                                       char
   32
                        64
                                  @
                                            96
 3
   33
                        65
                                            97
   34
                        66
                                  R
                                             98
                                                       h
              #
                        67
                                             99
 5
   35
                                  C
                                                       С
                                            100
 6
   36
              $
                        68
                                  ח
                                                       d
   37
                        69
                                  F
                                            101
                                                       e
 8
   38
                        70
                                  F
                                            102
                                             103
 9
   39
                        71
                                  G
10
   40
                        72
                                  Н
                                             104
   41
              )
                        73
                                  Ι
                                            105
                                                       i
   42
                        74
                                  J
                                             106
12
                                                       i
13
   43
                        75
                                  Κ
                                             107
   44
                        76
                                             108
                                                       1
14
                                  L
15
   45
                        77
                                  Μ
                                             109
                        78
                                            110
16
   46
                                  Ν
                                                       n
                        79
                                             111
                                                       0
                                  P
18
   48
             a
                        80
                                            112
19
   49
              1
                        81
                                  0
                                             113
                                                       q
20
   50
              2
                        82
                                  R
                                            114
21
   51
             3
                        83
                                            115
                                  S
                                                       s
                        84
                                             116
23
   53
             5
                        85
                                  IJ
                                            117
                                                       и
                                  V
24
   54
              6
                        86
                                             118
25
   55
             7
                        87
                                  W
                                             119
                                            120
26
   56
             8
                        88
                                  Χ
27
   57
              9
                        89
                                             121
28
                        90
                                            122
   58
                                  7
                                                       7
29
   59
                        91
                                  Ε
                                             123
                                                       {
30
   60
                        92
                                  ١
                                            124
   61
                        93
                                            125
                                                       }
                                  7
   62
             `
                        94
                                            126
                        95
33 63
```

#### limits

```
1 [Type]
                     [size]
                                   [range]
                                127 to -128
  char
                       1
                                127 to -128
  signed char
  unsigned char
                       1
                                 0 to 255
  short
                       2
                                 32767 to -32768
  int
                       4
                                 2147483647 to -2147483648
                       4
                                 0 to 4294967295
7
  unsigned int
  long
                       4
                                 2147483647 to -2147483648
                                 0 to 18446744073709551615
  unsigned long
                       4
9
                       8
10
  long long
11
              9223372036854775807 to -9223372036854775808
12
  double
                       8
                             1.79769e+308 to 2.22507e-308
13
  long double
                       16
                             1.18973e+4932 to 3.3621e-4932
14 float
                       4
                               3.40282e+38 to 1.17549e-38
15 unsigned long long
                       8
                                 0 to 18446744073709551615
16 string
                       32
```

#### 字串 3

#### 最長迴文子字串

```
1 #include <bits/stdc++.h>
  #define T(x) ((x)%2 ? s[(x)/2] : '.')
  using namespace std;
  string s;
5
  int n;
8
  int ex(int 1,int r){
9
    int i=0;
10
    while (1-i)=0&&r+i<0&T(1-i)==T(r+i) i++;
11
     return i;
12
  }
13
14
  int main(){
    cin>>s;
15
```

```
16
     n=2*s.size()+1;
     int mx=0;
17
     int center=0;
18
     vector<int> r(n);
19
20
     int ans=1;
21
     r[0]=1;
     for(int i=1;i<n;i++){</pre>
22
23
       int ii=center-(i-center);
       int len=mx-i+1;
24
       if(i>mx){
25
26
          r[i]=ex(i,i);
          center=i;
27
28
          mx=i+r[i]-1;
29
30
       else if(r[ii]==len){
          r[i]=len+ex(i-len,i+len);
31
          center=i;
32
33
          mx=i+r[i]-1;
34
35
       else r[i]=min(r[ii],len);
       ans=max(ans,r[i]);
36
37
     cout << ans -1 << "\n";
38
39
     return 0;
40 }
```

#### 3.2 stringstream

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

#### 4 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:
4
     x = pq.top();
                            //讀取後刪除
     pq.pop();
  判斷是否為空的priority_queue:
                            //回傳 true
     pq.empty()
7
     pq.size()
                            //回傳@
8
9
  如需改變priority_queue的優先權定義:
                           //預設由大到小
10
     priority_queue <T> pq;
     priority_queue<T, vector<T>, greater<T> > pq;
11
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。
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
             //移除 deque 最尾端的元素
10 dq.pop_back()
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
13 dq.front()
             //回傳 deque 最開頭的元素
```

```
14 dq.insert()
15 dq.insert(position, n, val)
16
     position: 插入元素的 index 值
17
    n: 元素插入次數
    val: 插入的元素值
18
19 dq.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()
              //如果 deque 佇列為空返回 1;
22 dq.empty()
               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 dq.begin()
              //指向 deque 結尾,
25 dq.end()
               不是最後一個元素,
26
               而是最後一個元素的下一個位置
27
```

#### 4.3 map

```
1 map:存放 key-value pairs 的映射資料結構,
       會按 key 由小到大排序。
  元素存取
3
  operator[]:存取指定的[i]元素的資料
6
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
  rend():回傳一個指向map頭部的反向迭代器
10
11
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
19 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
  swap():交換兩個map
25
26
27 查找
  count():回傳指定元素出現的次數
28
  find(): 查找一個元素
29
31
  //實作範例
  #include <bits/stdc++.h>
32
  using namespace std;
33
  int main(){
34
      //declaration container and iterator
35
36
     map<string, string> mp;
     map<string, string>::iterator iter;
37
38
      map<string, string>::reverse_iterator iter_r;
39
40
      //insert element
41
      mp.insert(pair<string, string>
             ("r000", "student_zero"));
42
43
      mp["r123"] = "student_first";
     mp["r456"] = "student_second";
44
45
46
      //traversal
47
     for(iter=mp.begin();iter!=mp.end();iter++)
         cout << iter -> first << " "<< iter -> second << endl;</pre>
48
      for(iter_r=mp.rbegin();iter_r!=mp.rend();iter_r++)
49
         cout << iter_r -> first << "
             "<<iter_r->second<<endl;
```

```
52
       //find and erase the element
       iter=mp.find("r123");
53
       mp.erase(iter);
54
       iter=mp.find("r123");
55
56
       if(iter!=mp.end())
           cout << "Find, the value is
57
               "<<iter->second<<endl;
58
       else cout<<"Do not Find"<<endl;</pre>
59
       return 0;
60 }
```

## 4.4 unordered\_map

```
    1 | unordered_map: 存放 key-value pairs

    2 | 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
  判斷是否為空的set:
9
      st.empty() 回傳true
10
      st.size() 回傳零
11
12
  常用來搭配的member function:
13
14
      st.count(x):
15
      auto it = st.find(x);
16
         // binary search, O(log(N))
17
      auto it = st.lower_bound(x);
18
         // binary search, O(log(N))
      auto it = st.upper_bound(x);
19
20
         // binary search, O(log(N))
```

#### 4.6 multiset

#### 4.7 unordered\_set

```
1 unordered_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,
  無自動排序功能。
4
5
6 初始化
 unordered_set<int> myunordered_set{1, 2, 3, 4, 5};
8
9 陣列初始化
10
 int arr[] = {1, 2, 3, 4, 5};
11
 unordered_set<int> myunordered_set(arr, arr+5);
12
13 插入元素
```

```
14 unordered_set < int > myunordered_set;
  myunordered_set.insert(1);
15
17 迴圈遍歷 unordered_set 容器
18 #include <iostream>
19
  #include <unordered_set>
20
  using namespace std;
  int main() {
21
      unordered_set < int > myunordered_set = {3, 1};
22
       myunordered_set.insert(2);
23
24
       myunordered_set.insert(5);
25
       myunordered_set.insert(4);
       myunordered_set.insert(5);
26
27
       myunordered_set.insert(4);
       for (const auto &s : myunordered_set)
28
29
           cout << s << " ";
       cout << "\n";
30
31
       return 0;
32 }
33
34
  output
35
36
  4 5 2 1 3
37
  */
38
  unordered_set 刪除指定元素
39
40
  #include <iostream>
  #include <unordered_set>
41
  int main() {
43
       unordered_set<int> myunordered_set{2, 4, 6, 8};
       myunordered_set.erase(2);
44
45
       for (const auto &s : myunordered_set)
           cout << s << " ";
46
47
       cout << "\n";
48
       return 0;
49 }
  /*
50
51 output
52 8 6 4
53
55│清空 unordered_set 元素
  unordered_set < int > myunordered_set;
56
  myunordered_set.insert(1);
58 myunordered_set.clear();
59
60
  unordered_set 判斷元素是否存在
  unordered_set<int> myunordered_set;
  myunordered_set.insert(2);
62
63 myunordered_set.insert(4);
64 myunordered_set.insert(6);
  cout << myunordered_set.count(4) << "\n"; // 1</pre>
65
  cout << myunordered_set.count(8) << "\n"; // 0</pre>
66
68 判斷 unordered_set 容器是否為空
  #include <iostream>
70 #include <unordered_set>
71
72
  int main() {
73
      unordered_set < int > myunordered_set;
74
       myunordered_set.clear();
75
       if(myunordered_set.empty())
76
           cout << "empty \n";</pre>
77
78
           cout << "not empty, size is</pre>
                "<<myunordered_set.size()<<"\n";
79
       return 0;
80 }
```

#### 4.8 單調隊列

```
1 //單調隊列
2 / "如果一個選手比你小還比你強,你就可以退役了。"--單調隊列
3 /
4 | example
```

```
給出一個長度為 n 的數組,
6
  輸出每 k 個連續的數中的最大值和最小值。
7
9 #include <bits/stdc++.h>
10 #define maxn 1000100
11 using namespace std;
  int q[maxn], a[maxn];
12
13 int n, k;
14
15
  void getmin() {
       // 得到這個隊列裡的最小值,直接找到最後的就行了
16
17
       int head=0,tail=0;
       for(int i=1;i<k;i++) {</pre>
18
19
           while(head<=tail&&a[q[tail]]>=a[i]) tail--;
20
           q[++tail]=i;
21
       for(int i=k; i<=n;i++) {</pre>
22
           while(head<=tail&&a[q[tail]]>=a[i]) tail--;
23
           q[++tail]=i;
24
25
           while(q[head]<=i-k) head++;</pre>
           cout << a[q[head]] << " ";
26
27
       cout << endl;</pre>
28
29
30
  void getmax() { // 和上面同理
31
32
       int head=0, tail=0;
       for(int i=1;i<k;i++) {</pre>
33
           while(head<=tail&&a[q[tail]]<=a[i])tail--;</pre>
34
35
           q[++tail]=i;
36
37
       for(int i=k;i<=n;i++) {</pre>
           while(head<=tail&&a[q[tail]]<=a[i])tail--;</pre>
38
39
           α[++tail]=i:
           while(q[head]<=i-k) head++;</pre>
40
41
           cout << a[q[head]] << " ";
42
       cout << endl;</pre>
43
44 }
45
46
  int main(){
47
       cin>>n>>k; //每k個連續的數
       for(int i=1;i<=n;i++) cin>>a[i];
48
49
       getmin();
50
       getmax();
51
       return 0;
52 }
```

#### 5 sort

## 5.1 大數排序

```
1 #python 大數排序
  while True:
3
    try:
                              # 有幾筆數字需要排序
5
     n = int(input())
     arr = []
                              # 建立空串列
7
     for i in range(n):
       arr.append(int(input())) # 依序將數字存入串列
8
                              # 串列排序
9
     arr.sort()
10
     for i in arr:
                           # 依序印出串列中每個項目
11
       print(i)
12
    except:
13
     break
```

#### 6 math

## 6.1 質數與因數

```
1| 質數
2
  埃氏篩法
3
  int n:
  vector<int> isprime(n+1,1);
  isprime[0]=isprime[1]=0;
  for(int i=2;i*i<=n;i++){</pre>
      if(isprime[i])
           for(int j=i*i;j<=n;j+=i) isprime[j]=0;</pre>
9
10
  }
11
  歐拉篩0(n)
13
  #define MAXN 47000 // sqrt(2^31) = 46,340...
  bool isPrime[MAXN];
14
  int prime[MAXN];
  int primeSize = 0;
16
17
  void getPrimes(){
      memset(isPrime, true, sizeof(isPrime));
18
19
       isPrime[0] = isPrime[1] = false;
20
       for (int i = 2; i < MAXN; i++){
21
           if (isPrime[i]) prime[primeSize++] = i;
           for (int j = 0; j < primeSize && i * prime[j]</pre>
                <= MAXN; ++j){
                isPrime[i * prime[j]] = false;
23
24
               if (i % prime[j] == 0) break;
25
           }
26
      }
27 }
28
29
  因數
30
31
  最大公因數 O(log(min(a,b)))
32
33
  int GCD(int a, int b)
34
       if (b == 0) return a;
35
36
       return GCD(b, a % b);
37
  }
38
39|質因數分解
40
41
  void primeFactorization(int n){
      for(int i=0;i<(int)p.size();++i){</pre>
42
           if(p[i] * p[i] > n) break;
43
44
           if(n % p[i]) continue;
           cout << p[i] << ' ';
45
46
           while(n % p[i] == 0) n /= p[i];
47
       if(n!=1) cout << n << ' ';</pre>
48
       cout << '\n';
49
50
51
52|歌德巴赫猜想
  solution : 把偶數 N (6≤N≤10<sup>6</sup>) 寫成兩個質數的和。
  #include <iostream>
  #include <cstdio>
  using namespace std;
56
  #define N 2000000
58
  int ox[N], p[N], pr;
  void PrimeTable(){
59
60
      ox[0] = ox[1] = 1;
      pr = 0;
61
62
       for (int i = 2; i < N; i++){
           if (!ox[i]) p[pr++] = i;
63
64
           for (int j = 0;i*p[j]<N&&j < pr; j++)</pre>
65
               ox[i*p[j]] = 1;
      }
66
67
  }
68
69
  int main(){
      PrimeTable();
70
71
       int n;
72
           while (cin>>n,n){
73
               int x;
74
                for (x = 1;; x += 2)
75
                    if (!ox[x] && !ox[n - x])break;
                printf("%d = %d + %d\n", n, x, n - x);
```

```
77
78 }
79 problem : 給定整數 N,求 N
       最少可以拆成多少個質數的和。
80 如果 N 是質數,則答案為 1。
81 如果 N 是偶數(不包含2),則答案為 2 (強歌德巴赫猜想)。
82 如果 N 是奇數且 N-2 是質數,則答案為 2 (2+質數)。
83 其他狀況答案為 3 (弱歌德巴赫猜想)。
84 #pragma GCC optimize("02")
85 #include <bits/stdc++.h>
86 using namespace std;
87 #define FOR(i, L, R) for(int i=L;i<(int)R;++i)
88 #define FORD(i, L, R) for(int i=L;i>(int)R;--i)
89 #define IOS
       cin.tie(nullptr);
90
91
       cout.tie(nullptr);
92
       ios_base::sync_with_stdio(false);
93
94 bool isPrime(int n){
      FOR(i, 2, n){
95
96
           if (i * i > n)
               return true;
97
98
           if (n % i == 0)
99
               return false;
100
101
       return true;
102 }
103
   int main(){
104
105
       IOS;
106
       int n;
       cin >> n;
107
       if(isPrime(n)) cout << "1\n";</pre>
108
109
       else if(n\%2==0||isPrime(n-2)) cout<<"2\n";
110
       else cout << "3\n";</pre>
111 }
```

## 6.2 prime factorization

```
1 #include <bits/stdc++.h>
2 using namespace std;
3
4
  int main() {
5
     int n;
     while(true) {
       cin>>n;
8
       for(int x=2; x<=n; x++) {</pre>
9
          while(n%x==0) {
10
            cout << x << " * ";
            n/=x;
11
12
          }
       }
13
14
       cout << "\b \n";
15
16
     system("pause");
17
     return 0;
18 }
```

## 6.3 快速冪

```
1|計算a^b
  #include < iostream >
3 #define ll long long
4 using namespace std;
6
  const 11 MOD=1000000007;
7
  ll fp(ll a, ll b) {
      int ans=1;
8
9
       while(b>0){
10
           if(b&1) ans=ans*a%MOD;
11
           a=a*a%MOD;
12
           b>>=1;
      }
13
```

## 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
  #include <bits/stdc++.h>
  using namespace std;
  int n,ans;
6
  int phi(){
7
       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
13
       if(n>1) ans=ans-ans/n;
14
       return ans;
15 }
16
17
  int main(){
18
     while(cin>>n)
19
         cout << phi() << endl;</pre>
20 }
```

## 7 algorithm

#### 7.1 basic

```
1 min_element:找尋最小元素
  min_element(first, last)
  max_element : 找尋最大元素
  max_element(first, last)
5 sort:排序,預設由小排到大。
6 sort(first, last)
기 sort(first, last, cmp):可自行定義比較運算子 cmp ∘
8 find: 尋找元素。
9 find(first, last, val)
10 lower_bound:尋找第一個小於 x 的元素位置,
            如果不存在,則回傳 last 。
  lower_bound(first, last, val)
12
 upper_bound:尋找第一個大於 x 的元素位置,
13
            如果不存在,則回傳 last 。
14
15
  upper_bound(first, last, val)
16 next_permutation:將序列順序轉換成下一個字典序,
                 如果存在回傳 true,反之回傳 false。
17
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

```
int binary_search(vector<int> &nums, int target) {
   int left=0, right=nums.size()-1;
   while(left<=right){
      int mid=(left+right)/2;
      if (nums[mid]>target) right=mid-1;
      else if(nums[mid]<target) left=mid+1;
      else return mid+1;
   }
   return 0;</pre>
```

#### 7.3 prefix sum

```
1 // 前綴和
2 陣列前n項的和。
ab[i] = a[0] + a[1] + a[2] + \cdots + a[i]
4 區間和 [l, r]:b[r]-b[l-1] (要保留b[l]所以-1)
6 #include <bits/stdc++.h>
7 using namespace std;
8 int main(){
9
      int n;
      cin >> n;
10
11
      int a[n], b[n];
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
      int 1, r;
17
      cin >> 1 >> r;
18
19
      cout << b[r] - b[l-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
      for(int i=1; i<=n; i++){</pre>
19
20
          cin >> a[i];
          b[i] = a[i] - a[i-1]; //建構差分數列
21
22
23
      cin >> 1 >> r >> v;
      b[1] += v;
24
25
      b[r+1] -= v;
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
3 採取在目前狀態下最好或最佳(即最有利)的選擇。
4 貪心演算法雖然能獲得當前最佳解,
  但不保證能獲得最後(全域)最佳解,
  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,
  確認無誤再實作。
10 霍夫曼樹的變形題
11 //problem
12 給定 N 個數,每次將兩個數 a,b 合併成 a+b,
13 只到最後只剩一個數,合併成本為兩數和,
  問最小合併成本為多少。
15
16
  //solution
17 每次將最小的兩數合併起來。
18
19
  //code
20 #include <bits/stdc++.h>
  using namespace std;
22
  int main()
23
24
      int n, x;
     while (cin >> n, n){
25
26
         priority_queue<int, vector<int>, greater<int>>
27
         while (n--){
28
             cin >> x;
             q.push(x);
29
30
31
         long long ans = 0;
         while (q.size() > 1){
32
33
             x = q.top();
             q.pop();
34
35
             x += q.top();
36
             q.pop();
37
             q.push(x);
38
             ans += x;
39
40
         cout << ans << endl;
     }
41
  }
43
44 刪數字問題
45
  //problem
46 | 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?
48
49
  //solution
50 刪除滿足第 i 位數大於第 i+1 位數的最左邊第 i 位數,
51
  扣除高位數的影響較扣除低位數的大。
52
53
  //code
54
  int main()
55
  {
     string s;
56
57
     int k;
58
     cin >> s >> k;
      for (int i = 0; i < k; ++i){</pre>
59
         if ((int)s.size() == 0) break;
60
61
         int pos = (int)s.size() - 1;
62
         for (int j = 0; j < (int)s.size() - 1; ++j){}
             if (s[j] > s[j + 1]){
63
64
                pos = j;
65
                break:
66
         }
67
68
         s.erase(pos, 1);
69
     while ((int)s.size() > 0 && s[0] == '0')
70
71
         s.erase(0, 1);
      if ((int)s.size()) cout << s << '\n';</pre>
72
73
      else cout << 0 << '\n';
74 }
```

```
75
                                                      150
                                                                    if (a[j]){
                                                                       nextR = j;
76
                                                     151
77 區間覆蓋長度
                                                      152
                                                                       break:
                                                                   }
78 //problem
                                                     153
                                                      154
79 給定 n 條線段區間為 [Li,Ri],
                                                     155
                                                                if (nextR == -1){
  請問這些線段的覆蓋所覆蓋的長度?
                                                                   ans = -1;
                                                     156
81
                                                      157
                                                                    break:
82
                                                                }
                                                     158
  先將所有區間依照左界由小到大排序,
83
                                                      159
                                                                ++ans;
   左界相同依照右界由小到大排序,
                                                      160
                                                                i = nextR + r;
   用一個變數 R 紀錄目前最大可以覆蓋到的右界。
                                                      161
   如果目前區間左界 ≤R,代表該區間可以和前面的線段合併。
86
                                                            cout << ans << '\n';
                                                      162
87
                                                      163
                                                        }
88 //code
                                                      164
89 struct Line
                                                     165
90 {
                                                     166 最多不重疊區間
91
      int L, R;
                                                     167
                                                        //problem
      bool operator < (const Line &rhs) const
92
                                                     168 給你 n 條線段區間為 [Li,Ri],
93
                                                        請問最多可以選擇幾條不重疊的線段(頭尾可相連)?
                                                     169
94
          if (L != rhs.L) return L < rhs.L;</pre>
                                                     170
          return R < rhs.R;</pre>
95
                                                     171
                                                         //solution
96
                                                        依照右界由小到大排序,
                                                      172
97 };
                                                         每次取到一個不重疊的線段,答案 +1。
                                                     173
98
                                                     174
99
   int main(){
                                                     175
                                                        //code
100
      int n:
                                                      176
                                                        struct Line
101
      Line a[10005];
                                                     177
                                                        {
      while (cin >> n){
102
                                                     178
                                                            int L. R:
          for (int i = 0; i < n; i++)
103
                                                     179
                                                            bool operator<(const Line &rhs) const {</pre>
104
              cin >> a[i].L >> a[i].R;
                                                     180
                                                                return R < rhs.R:
          sort(a, a + n);
105
                                                      181
106
          int ans = 0, L = a[0].L, R = a[0].R;
          for (int i = 1; i < n; i++){</pre>
                                                     182 };
107
                                                      183
108
              if (a[i].L < R) R = max(R, a[i].R);</pre>
                                                     184
                                                        int main(){
              else{
109
                                                            int t:
                                                     185
110
                 ans += R - L;
                                                            cin >> t;
                                                      186
111
                 L = a[i].L;
                                                            Line a[30];
                 R = a[i].R;
                                                     187
112
                                                      188
                                                            while (t--){
             }
113
                                                     189
                                                                int n = 0:
          }
114
                                                                while (cin>>a[n].L>>a[n].R, a[n].L||a[n].R)
                                                     190
115
          cout << ans + (R - L) << ' \setminus n';
                                                      191
116
                                                                sort(a, a + n);
                                                     192
117
                                                      193
                                                                int ans = 1, R = a[0].R;
118
                                                                for (int i = 1; i < n; i++){
                                                      194
119
                                                                    if (a[i].L >= R){
                                                      195
120 最小區間覆蓋長度
                                                      196
                                                                       ++ans:
   //problem
                                                                       R = a[i].R;
                                                     197
   給定 n 條線段區間為 [Li,Ri],
                                                      198
   請問最少要選幾個區間才能完全覆蓋 [0,S]?
123
                                                                }
                                                     199
124
                                                      200
                                                                cout << ans << '\n';
125 //solution
                                                            }
                                                      201
202
                                                        }
  對於當前區間 [Li,Ri],要從左界 >Ri 的所有區間中,
                                                      203
128 找到有著最大的右界的區間,連接當前區間。
                                                     204
129
                                                     205 區間選點問題
130 //problem
                                                        //problem
   長度 n 的直線中有數個加熱器,
                                                        給你 n 條線段區間為 [Li,Ri],
132
  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?
   問最少要幾個加熱器可以把 [0,n] 的範圍加熱。
133
                                                     209
134
                                                      210
135
   //solution
                                                        將區間依照右界由小到大排序,R=第一個區間的右界,
136 對於最左邊沒加熱的點a,選擇最遠可以加熱a的加熱器,
                                                        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。
137
                                                        代表必須多選一個點 (ans+=1),並將 R=當前區間右界。
                                                     213
138
                                                     214
139
  //code
                                                     215
140
  int main(){
                                                     216 給定 N 個座標,要在 x 軸找到最小的點,
141
      int n, r;
                                                     217
                                                        讓每個座標至少和一個點距離 ≤ D。
      int a[1005];
142
                                                     218
143
      cin >> n >> r;
                                                        //solution
                                                     219
      for (int i=1;i<=n;++i) cin>>a[i];
144
                                                     220 以每個點 (xi,yi) 為圓心半徑為 D 的圓 C,
      int i = 1, ans = 0;
145
                                                        求出 C 和 x 軸的交點 Li, Ri, 題目轉變成區間選點問題。
                                                     221
146
      while (i \le n){
          int R=min(i+r-1, n), L=max(i-r+1, 0)
147
                                                     223
                                                        //code
148
          int nextR=-1;
                                                     224 struct Line
149
          for (int j = R; j >= L; --j){
```

225 {

```
226
                                                        302
       bool operator<(const Line &rhs) const {</pre>
                                                           和最少延遲數量問題是相同的問題,只要將題敘做轉換。
227
                                                       303
          return R < rhs.R;</pre>
228
                                                       304
229
                                                           工作處裡時長→ 烏龜重量
                                                       305
230 };
                                                           工作期限 → 烏龜可承受重量
                                                        306
231
                                                           多少工作不延期 → 可以疊幾隻烏龜
                                                        307
  int main(){
232
233
                                                       309
                                                           //code
      cin >> t;
234
                                                       310
                                                           struct Work{
235
      Line a[30];
                                                       311
                                                              int t, d;
236
       while (t--){
                                                       312
                                                              bool operator<(const Work &rhs) const {</pre>
          int n = 0;
237
                                                                  return d < rhs.d;</pre>
                                                        313
          while (cin>>a[n].L>>a[n].R, a[n].L||a[n].R)
238
                                                       314
239
              ++n;
                                                        315
                                                           }:
240
          sort(a, a + n);
                                                       316
          int ans = 1, R = a[0].R;
241
                                                           int main(){
                                                       317
          for (int i = 1; i < n; i++){
242
                                                       318
                                                              int n = 0;
243
              if (a[i].L >= R){
                                                       319
                                                              Work a[10000];
                  ++ans;
244
                                                               priority_queue<int> pq;
                                                        320
                  R = a[i].R;
245
                                                       321
                                                               while(cin >> a[n].t >> a[n].d)
              }
246
                                                       322
                                                                  ++n;
247
          }
                                                       323
                                                               sort(a, a + n);
          cout << ans << '\n';
248
                                                              int sumT = 0, ans = n;
                                                       324
249
                                                        325
                                                               for (int i = 0; i < n; ++i){
250
                                                                  pg.push(a[i].t):
                                                       326
251
                                                        327
                                                                  sumT += a[i].t;
                                                        328
                                                                  if(a[i].d<sumT){</pre>
253 最小化最大延遲問題
                                                        329
                                                                      int x = pq.top();
254 //problem
                                                                      pq.pop();
                                                        330
255 給定 N 項工作,每項工作的需要處理時長為 Ti,
                                                                      sumT -= x;
                                                       331
256 期限是 Di, 第 i 項工作延遲的時間為 Li=max(0, Fi-Di),
                                                        332
                                                                      --ans;
257 原本Fi 為第 i 項工作的完成時間,
                                                       333
                                                                  }
  求一種工作排序使 maxLi 最小。
                                                        334
258
                                                        335
                                                               cout << ans << '\n';
259
                                                       336 }
260
   //solution
  按照到期時間從早到晚處理。
                                                       337
261
                                                       338 任務調度問題
262
263 //code
                                                       339 //problem
                                                        340 給定 N 項工作,每項工作的需要處理時長為 Ti,
264 struct Work
265
                                                           期限是 Di,如果第 i 項工作延遲需要受到 pi 單位懲罰,
                                                        341
266
      int t, d;
                                                           請問最少會受到多少單位懲罰。
                                                       342
267
       bool operator<(const Work &rhs) const {</pre>
                                                       343
268
          return d < rhs.d;</pre>
                                                       344
                                                           //solution
269
                                                       345 依照懲罰由大到小排序,
270 };
                                                           每項工作依序嘗試可不可以放在 Di-Ti+1, Di-Ti,...,1,0,
                                                       346
271
                                                           如果有空閒就放進去,否則延後執行。
                                                       347
   int main(){
272
                                                       348
273
      int n;
                                                       349
                                                           //problem
      Work a[10000];
274
                                                       350 給定 N 項工作,每項工作的需要處理時長為 Ti,
      cin >> n;
275
                                                           期限是 Di,如果第 i 項工作在期限內完成會獲得 ai
      for (int i = 0; i < n; ++i)
276
                                                               單位獎勵,
277
          cin >> a[i].t >> a[i].d;
                                                           請問最多會獲得多少單位獎勵。
278
      sort(a, a + n);
                                                       352
      int maxL = 0, sumT = 0;
279
                                                       353
280
       for (int i = 0; i < n; ++i){
                                                       354
                                                           //solution
          sumT += a[i].t;
281
                                                       355
                                                           和上題相似,這題變成依照獎勵由大到小排序。
          maxL = max(maxL, sumT - a[i].d);
282
                                                       356
283
                                                       357
                                                           //code
284
      cout << maxL << '\n';
                                                       358 struct Work
285 }
                                                       359
                                                           {
286
                                                        360
                                                               int d, p;
                                                       361
                                                              bool operator<(const Work &rhs) const {</pre>
288 最少延遲數量問題
                                                        362
                                                                  return p > rhs.p;
289 //problem
                                                       363
290 給定 N 個工作,每個工作的需要處理時長為 Ti,
                                                        364
                                                          };
  期限是 Di,求一種工作排序使得逾期工作數量最小。
                                                        365
291
                                                           int main(){
                                                       366
292
                                                        367
293
                                                              Work a[100005];
294 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69
                                                        369
                                                               bitset <100005> ok;
295 依序放入工作列表中,如果發現有工作預期,
                                                        370
                                                               while (cin >> n){
   就從目前選擇的工作中,移除耗時最長的工作。
296
                                                       371
                                                                  ok.reset();
297
                                                                  for (int i = 0; i < n; ++i)
                                                        372
298|上述方法為 Moore-Hodgson s Algorithm。
                                                                      cin >> a[i].d >> a[i].p;
                                                       373
299
                                                       374
                                                                  sort(a, a + n);
300 //problem
                                                        375
                                                                  int ans = 0;
301 給定烏龜的重量和可承受重量,問最多可以疊幾隻烏龜?
                                                                  for (int i = 0; i < n; ++i){
                                                       376
```

```
377
               int j = a[i].d;
               while (j--)
378
                    if (!ok[j]){
379
380
                        ans += a[i].p;
381
                        ok[j] = true;
382
                        break;
                   }
383
384
           }
           cout << ans << ' \setminus n';
385
386
387
  }
388
389 多機調度問題
390 //problem
391 給定 N 項工作,每項工作的需要處理時長為 Ti,
392 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?
394
395
   //solution
   將工作由大到小排序,每項工作交給最快空閒的機器。
396
397
398
399 int main(){
       int n, m;
400
       int a[10000];
401
402
       cin >> n >> m:
403
       for (int i = 0; i < n; ++i)
404
           cin >> a[i];
       sort(a, a + n,greater<int>());
405
406
       int ans = 0;
       priority_queue<int, vector<int>, greater<int>>pq;
407
       for (int i = 0; i < m && i < n; ++i){</pre>
408
409
           ans = max(ans, a[i]);
410
           pq.push(a[i]);
411
       for (int i = m; i < n; ++i){
412
           int x = pq.top();
413
           pq.pop();
414
415
           x += a[i];
416
           ans = max(ans, x);
417
           pq.push(x);
418
       }
       cout << ans << '\n';
419
420 }
```

## 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 med i um [ i ] [ j ]。
  void floyd_warshall(){
6
7
    for (int i=0;i<n;i++)</pre>
8
      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
13
     for(int i=0;i<n;i++) d[i][i]=0;</pre>
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>
17
          if(d[i][k]+d[k][j]<d[i][j]){</pre>
             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
24 // 這支函式並不會印出起點和終點,必須另行印出。
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
```

#### 7.7 dinic

```
1 #include <stdio.h>
  #include <string.h>
  #include <queue>
  #define MAXNODE 105
  #define oo 1e9
  using namespace std;
  int nodeNum;
8
  int graph[MAXNODE][MAXNODE];
  int levelGraph[MAXNODE];
11
  bool canReachSink[MAXNODE];
12
  bool bfs(int from, int to){
13
14
       memset(levelGraph,0,sizeof(levelGraph));
15
       levelGraph[from]=1;
       queue<int> q;
16
       q.push(from);
17
18
       int currentNode;
19
       while(!q.empty()){
20
           currentNode=q.front();
21
           a.pop();
           for(int nextNode=1; nextNode<=nodeNum</pre>
22
23
                                     ;++nextNode){
24
                if((levelGraph[nextNode]==0)&&
25
                    graph[currentNode][nextNode]>0){
26
                    levelGraph[nextNode]=
27
                        levelGraph[currentNode]+1;
28
                    q.push(nextNode);
29
               if((nextNode==to)&&
30
31
                    (graph[currentNode][nextNode]>0))
32
                    return true;
           }
33
34
       }
35
       return false;
36
37
  int dfs(int from, int to, int bottleNeck){
       if(from == to) return bottleNeck;
38
39
       int outFlow = 0;
       int flow;
40
       for(int nextNode=1; nextNode <= nodeNum; ++ nextNode){</pre>
41
42
           if((graph[from][nextNode]>0)&&
43
                (levelGraph[from] == levelGraph[nextNode] -1) &&
                canReachSink[nextNode]){
44
                flow=dfs(nextNode, to,
45
46
                    min(graph[from][nextNode],bottleNeck));
47
                graph[from][nextNode]-=flow; //貪心
48
                graph[nextNode][from]+=flow; //反悔路
               outFlow+=flow:
49
50
               bottleNeck -= flow;
51
           if(bottleNeck==0) break;
52
53
       if(outFlow==0) canReachSink[from]=false;
54
55
       return outFlow;
56
  }
57
58
  int dinic(int from, int to){
59
       int maxFlow=0:
60
       while(bfs(from, to)){
           memset(canReachSink,1,sizeof(canReachSink));
61
62
           maxFlow += dfs(from, to, oo);
63
64
       return maxFlow;
65
  }
66
67
  int main(){
68
       int from, to, edgeNum;
       int NetWorkNum = 1;
69
```

```
70
       int maxFlow;
71
       while(scanf("%d",&nodeNum)!=EOF&&nodeNum!=0){
72
           memset(graph, 0, sizeof(graph));
           scanf("%d %d %d", &from, &to, &edgeNum);
73
74
           int u, v, w;
           for (int i = 0; i < edgeNum; ++i){</pre>
75
                scanf("%d %d %d", &u, &v, &w);
76
77
                graph[u][v] += w;
                graph[v][u] += w;
78
           }
79
80
           maxFlow = dinic(from, to);
           printf("Network %d\n", NetWorkNum++);
81
82
           printf("The bandwidth is %d.\n\n", maxFlow);
       }
83
84
       return 0;
85 }
```

#### 7.8 SegmentTree

```
1 struct node{
2
      int val;
3
      node *1,*r;
      node(int v=0):val(v){};
5
      node(node* 1, node* r):1(1),r(r){pull();}
      void pull(){val=min(1->val,r->val);}
6
       //1->val就是(*1).val,注意.的優先順序比*還高
7
8 };
9
10 int v[N]; //原數列
  node* build(int 1, int r){
11
12
      if(l+1==r) return new node(v[1]);
13
       int mid=(1+r)/2;
14
      return new node(build(1,mid),build(mid,r));
15 }
16
17
  void modify(node* a, int 1, int r, int pos, int k){
      //把pos位置的值換成k
18
      if(l+1==r){a->val=k; return;};
19
20
      int mid=(1+r)/2;
21
      if(pos<mid) modify(a->1,1,mid,pos,k);
22
       else modify(a->r,mid,r,pos,k);
      a->pull();
23
24 }
25
26 int query(node* a, int l, int r, int ql, int qr){
       //查詢[q1,qr)範圍的最小值
27
28
      if(r<=q1||qr<=1) return inf;</pre>
      if(ql<=1&&r<=qr) return a->val;
29
      int mid=(1+r)/2;
30
31
       return min(query(a->1,1,mid,ql,qr),
32
                   query(a->r,mid,r,ql,qr));
33 }
```

## 7.9 NimGame

```
1 1 / / 兩人輪流取銅板,每人每次需在某堆取一枚以上的銅板,
2 //但不能同時在兩堆取銅板,直到最後,
3 //將銅板拿光的人贏得此遊戲。
5 #include <bits/stdc++.h>
6
  #define maxn 23+5
7
  using namespace std;
9 int SG[maxn];
10 int visited[1000+5];
11 int pile[maxn], ans;
12
  void calculateSG(){
13
14
      SG[0]=0;
15
      for(int i=1;i<=maxn;i++){</pre>
16
          int cur=0;
17
          for(int j=0; j<i; j++)</pre>
              for(int k=0; k<=j; k++)</pre>
18
```

```
19
                      visited[SG[j]^SG[k]]=i;
20
            while(visited[cur]==i) cur++:
21
            SG[i]=cur;
       }
22
23
  }
24
25
  int main(){
26
       calculateSG();
27
       int Case=0,n;
28
       while(cin>>n,n){
29
            ans=0:
            for(int i=1;i<=n;i++) cin>>pile[i];
30
            for(int i=1;i<=n;i++) if(pile[i]&1)</pre>
                 ans^=SG[n-i];
32
            cout << "Game "<<++Case << ": ";
            if(!ans) cout << "-1 -1 -1\n";
33
34
            else{
35
                 bool flag=0;
36
                 for(int i=1;i<=n;i++){</pre>
37
                      if(pile[i]){
38
                          for(int j=i+1; j<=n; j++){</pre>
39
                               for(int k=j;k<=n;k++){</pre>
                                   if((SG[n-i]^SG[n-j]^SG[n-k])==ans){
40
41
                                        cout << i -1 << '
                                              "<<j-1<<"
                                             "<<k-1<<endl;
                                        flag=1;
43
                                        break;
44
                                   }
45
                               if(flag) break;
46
47
                          if(flag) break;
48
49
                     }
                }
50
51
            }
52
       }
53
       return 0;
  }
54
55
   input
56
57
  4
     1 0 1 100
58
      1 0 5
  3
59
      2 1
60 0
61
   output
62 Game 1: 0 2 3
63
  Game 2: 0 1 1
64
  Game 3: -1 -1 -1
65
66
```

# 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 ,
2
3
  C 同時為 A,B 的子序列。
 //最長遞增子序列 (LIS)
5
6
  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。
7
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
15
     2. 最 A 序列作編號轉換,將轉換規則套用在 B
     3. 對 B 做 LIS
16
17
     4. 重複的數字在編號轉換時後要變成不同的數字,
```

- 越早出現的數字要越小 18
- 5. 如果有數字在 B 裡面而不在 A 裡面, 19 20
  - 直接忽略這個數字不做轉換即可

# Section2

## 9.1 thm

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