数位dp

不含前导零且相邻两个数字之差至少为 22 的正整数被称为 windy 数。windy 想知道,在 a 和 b* 之间,包括 a和 b,总共有多少个 windy 数?

```
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;
//设dp[i][j]为长度为i中最高位是j的windy数的个数
//方程 dp[i][j]=sum(dp[i-1][k]) 其中 abs(j-k)>=2
int p,q,dp[15][15],a[15];
void init()
{
   for(int i=0;i<=9;i++) dp[1][i]=1;
   for(int i=2;i<=10;i++)
       for(int j=0; j<=9; j++)
           for(int k=0; k <= 9; k++)
               if(abs(j-k)>=2)
                   dp[i][j]+=dp[i-1][k];
           }
       }
   }
}
int work(int x)
{
   memset(a,0,sizeof(a));
   int len=0,ans=0;
   while(x)
    {
       len++;
       a[len]=x%10;
       x/=10;
   }
   //分为几个板块 先求len-1位的windy数 必定包含在区间里的
   for(int i=1;i<=len-1;i++)</pre>
       for(int j=1;j<=9;j++)
           ans+=dp[i][j];
       }
   //然后是len位 但最高位<a[len]的windy数 也包含在区间里
   for(int i=1;i<a[len];i++)</pre>
    {
       ans+=dp[len][i];
   //接着是1en位 最高位与原数相同的 最难搞的一部分
   for(int i=len-1;i>=1;i--)
```

```
//i从最高位后开始枚举
       for(int j=0; j<=a[i]-1; j++)
           //j是i位上的数
           if(abs(j-a[i+1])>=2)
           ans+=dp[i][j]; //判断和上一位(i+1)相差2以上
                  //如果是 ans就累加
       if(abs(a[i+1]-a[i])<2)
                                   break;
     // if(i==1) ans+=1;
   return ans;
int main()
   init();
   cin>>p>>q;
   cout<<work(q+1)-work(p)<<endl;</pre>
   return 0;
}
```

背包

1.01背包

(1) 基础

(2) 前k个最优解

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
#define 11 long long
const int inf=0x3f3f3f3f;
const int N=5e3+1;
struct node
    int weight;
    int value;
};
node a[N];
int cmp[N];
int dp[N][N];
void solve()
    int k,v,n;
    cin>>k>>v>>n;
    for(int i=1;i<=n;i++)</pre>
```

```
cin>>a[i].weight>>a[i].value;
    }
    //01 bag
    // for(int i=1;i<=n;i++)
    // {
    //
           for(int j=v;j>=0;j--)
    //
           {
    //
               if(j-a[i].weight<0)continue;</pre>
                dp[j]=max(dp[j],dp[j-a[i].weight]+a[i].value);
    //
    //
           }
    // }
    memset(dp,~0x3f,sizeof(dp));
    dp[0][1]=0;
    for(int i=1;i<=n;i++)</pre>
        for(int j=v;j>=a[i].weight;j--)
            int pos=1;
            int x=1;int y=1;
            while(pos<=k)</pre>
            {
                 if(dp[j][x]>dp[j-a[i].weight][y]+a[i].value)
                     cmp[pos]=dp[j][x];
                     X++;
                 }
                 else
                 {
                     cmp[pos]=dp[j-a[i].weight][y]+a[i].value;
                     y++;
                 }
                 pos++;
            }
            for(int t=1;t<=k;t++)</pre>
                 dp[j][t]=cmp[t];
            }
        }
    }
    int ans=0;
    for(int i=1;i <= k;i++)
        ans+=dp[v][i];
    cout<<ans;</pre>
    return ;
}
int main()
{
    ios::sync_with_stdio(false);
```

```
cin.tie(0);cout.tie(0);
solve();
return 0;
}
```

二维优化

E - Maximum Monogonosity

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
#define 11 long long
constexpr 11 inf=1e18;
constexpr 11 N=2e6+10;
constexpr 11 M=3e3+10;
11 a[N];
11 b[N];
void solve()
    11 n,k;
    cin>>n>>k;
    vector<vector<ll>>> dp;
    dp.assign(n + 1, vector<ll>(k + 1, 0));
    vector<ll>min1;
    vector<11>min2;
    vector<11>max1;
    vector<11>max2;
    min1.assign(n+1, inf);
    min2.assign(n+1, inf);
    max1.assign(n+1,-inf);
    max2.assign(n+1,-inf);
    for(ll i=1;i<=n;i++)</pre>
        cin>>a[i];
    }
    for(ll i=1;i<=n;i++)
    {
        cin>>b[i];
    }
    for(11 i=0;i<=n;i++)
        for(11 j=0; j \le min(k,i); j++)
        {
            if(i!=0)dp[i][j]=dp[i-1][j];
```

```
if(i!=0)
                                                             {
                                                                                 dp[i][j]=max(dp[i][j],-a[i]+b[i]-min1[i-j]);//- + - +
                                                                                 dp[i][j]=max(dp[i][j],+a[i]+b[i]-min2[i-j]);//+ + - -
                                                                                 dp[i][j]=max(dp[i][j], a[i]-b[i]+max1[i-j]);//+ - + -
                                                                                dp[i][j]=max(dp[i][j],-a[i]-b[i]+max2[i-j]);//- - + +
                                                            }
                                                            if(i+1 \le n)
                                                            {
                                                                                min1[i-j]=min(a[i+1]-b[i+1]-dp[i][j],min1[i-j]);
                                                                                min2[i-j]=min(a[i+1]+b[i+1]-dp[i][j],min2[i-j]);
                                                                                \max 1[i-j] = \max(a[i+1]-b[i+1]+dp[i][j], \max 1[i-j]);
                                                                                \max_{i=1}^{n} \max_{j=1}^{n} \max_{i=1}^{n} \max_{j=1}^{n} \min_{j=1}^{n} \max_{j=1}^{n} \min_{j=1}^{n} \max_{j=1}^{n} \min_{j=1}^{n} \min_{j
                                                            }
                                       }
                    // cout<<dp[3][2]<<" ";
                    // cout<<dp[2][1]<<"\n";
                    cout << dp[n][k] << "\n";
}
int main()
                    ios::sync_with_stdio(false);
                    cin.tie(0);cout.tie(0);
                    11 t;
                   cin>>t;
                   while(t--)
                    {
                                        solve();
                   }
                    return 0;
}
```