2022 10 29 div2+div1

Bricks and Bags

```
将若干个数字分成三组。
每一组保证有1个数字。
分配完成之后,每一组选择一个数字。
标记为 w1,w2,w3.
求解|w1-w2|+|w2-w3|的最小值;
```

thinking

- 做题时,一直想着贪心。
 - 。 贪心如下情况
 - 最大放中间
 - 最小放中间
 - 次大放中间。
 - 次小放中间。
 - 两个最大放两间。
 - 两个最小放两边。
 - 。 但是都没有过。
- 正解
 - 。 首先将数组排一个序。
 - 。 通过

$$egin{aligned} p1 < p2 < p3 \ &p1 > p2 > p3 \ \end{aligned} \ p2 < min(p1,p3) \quad and \quad min(p1,p3) = p2+1 \ p2 > max(p1,p3) \quad and \quad max(p1,p3) = p2-1 \end{aligned}$$

- 。 很难发现,可以构造出最终选择上方的任何形式。
 - 像第一第二种又怎么理解?
 - 对于第一种第二种,最大的方案总是mmax mmin.
 - 但是它肯定不是最大的,当最小的放在中间的是时候,最大放在一边,其它全放在 另一端,
 - 总有更大的情况。
 - 如果第一第二种的情况,是否必然比第三第四种的情况小?
 - 第三种,取中间的 a_i ,比他小的全部放中间,最大的放左边,比它大(除了最大)的放右边
 - 第四种,比它小的除了最小全部放左边,最下放右边,比它大的放中间。
- 。 问题转化成找上方的形式的方案中的最大值。

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
typedef long long l1;

const int maxn = 2e5 + 10;
```

```
11 a[maxn];
void solve()
{
   int n;
    cin >> n;
   for (int i = 1; i \le n; i++)
        cin \gg a[i];
    sort(a + 1, a + 1 + n);
    11 ans = a[n] - a[1];
    a[n + 1] = a[n];
    a[0] = a[1];
    for (int i = 1; i \le n; i++)
        ans = \max(\{ans, a[n] - a[i] + a[i + 1] - a[i], a[i] - a[1] + a[i] - a[i]
- 1]});
    cout << ans << '\n';</pre>
}
int main()
    ios::sync_with_stdio(false);
    cin.tie(nullptr), cout.tie(nullptr);
    int t;
    cin >> t;
    while (t--)
       solve();
}
```