## Bài 1: Key

Một việc rất đơn giản là tính xem ứng với mỗi cặp số thì (số lớn-số bé) hay 10- số lớn+ số bé cái nào nhỏ hơn thì cộng vào kết quả.

## Bài 2: Num6

**Trường hợp 1:** nếu đầu vào nhỏ hơn 13. chọn 6 tấm bất kỳ trong các tấm đó và tính s cho S lơn nhất đơn giản để chọn nhất là 6 vòng lặp.

**Trường hợp 2:** nếu đầu vào lớn hơn 12. sắp sếp các số theo chiều tăng hoặc giảm. chọn 6 tấm đầu tiên và 6 tấm cuổi cùng ta dc bộ 12 tấm, tới đầu bài toán quy về trường hợp 1 với 12 tấm đầu vào.

## Bài 3: DOLLS

Tham lam cực kỳ đơn giản với ý tưởng sắp sếp lại mảng theo 2 chiều tăng hoặc giảm, chọn cái lớn nhất để bỏ các cái khác vào. xét với từng vị trí nếu bỏ vào dc thì bỏ vào và size h là size vị trí đang xétm, còn nếu k bỏ dc tức cần 1 hộp khác chứ nó nên + vào kq cuối.

## Bài 4: Bricks

Là một bài toán giải hệ phương trình:

m\*n=g+y và m+n=(g+4)/2;

quy hệ phương trình về phương trình bậc 2 theo m như sau:  $m^2-[(g+4)/2]m+g+y=0$ .

 $v_{q}^2 y fm = m^2 - [(g+4)/2]m + g + y;$ 

cách 1: nếu các bạn có thể tính toán với số lớn thì sẽ giải pt theo nghiệm pt bậc  $2(\text{chú ý b}^2 \text{ ở phương trình này đã tràn số, nên nếu tính cần sử lý số lơn}).$ 

cách 2: Tìm khoảng nghiệm để vét(cách này dễ dàng và code nhanh hơn). Để tìm khoảng nghiệm ta cần tìm cực trị của pt bậc 2 trên. Để tìm ta cần đạo hàm pt bậc 2 thành:

$$2m-[(g+4)/2]=0$$

=> cực trị tại m=[(g+4)/4]=g/4+1;

Áp dụng kiến thức để 1 pt có nghiệm trong đoạn [a,b] thì f(a)\*f(b)<=0. nếu =0 thì a hoặc =0 thì a hoặ

vậy tìm nghiệm trong đoạn [1,m] ta dùng pp chặt nhị phân đoạn [1,m] để tìm 1 nghiệm trong đoạn này thông qua mỗi lần chọn số ta tính f(a)\*f(b). nếu mà fa\*fb>0 nghiệm nằm bên trái, fa\*fb<0 nghiệm nằm bên phải từ đó thu hẹp khoảng nghiệm=> tính ra nghiệm trong logm