- 문제 : 길이 N 라 N 개의 정수가 주어진다. 이 바면은 두 정수의 약수들이 섞어 있는 것이다. 이 바면에서 두 정수 a, b를 클럭하는 문제
- 집군: 더로수는 찾기 쉽다. 배열에서 가장 큰값. 그걸 이 값이 요가 되고 arrould 요의 약수들을 제외한 최대값이 6가 될것.

but, 대한 당시에 순간 약수 구하는 법이 대오크지 않아서 퇴명을 썼다. AVY 에 있는 값들의 VTG IT UH명을 만들고 A% T==0이면 처음 방문 시 -1로 바꾸고 방문 check를 했다. (고점 국복 요소는 하나만 남은 터니니까). 나 이자피 한 N의 약수는 중복되지 않기 때문에 요의 약수인 T들에 대해 값을 바꿔도 무방.

一子母: 정付证至24日 cut 4月日皇 日至1 (avred cnt[i]++) 「人 a 711川 七里号 至日 a 의 今午町 日前 Cnt[i]--・ 「 < T ≤ 10000 町 日前 Cnt[i] Thin cnt[i] で子田 コ 子町 Max皇 対きな → 2711 b ト 됨

1岁arr子可以 Cnt[arr[7]] 至刻强腹(00007)以) 0分5到(25115128 U7)

一里好是 是可.

- ① 及是 教告好.
- ② Tut mu=0 7으로 두고 arron서 요를 나는어 떨어지게 하게 않는 수 중에 최대값을 6각고 한다.
- ③ bit 0014时(0时对对 是被下?), cntif 201 张安丽 教告다.

장명)

ash:/2356101530.

6件:/ 3 1 2/ => 0 对的是 21是 效是 全 似다.

6'약학/ 2 5 10 => 이 경우에는 당색후 6는 0인데 모든 약수가 요의 약수라 중복된다고 가정해도 된다. 10이 이미 30의 약수에게 배문에 다른 수들도 이미 약수.(음봌)

* 72H서 두 경우로 나눌 수 있게된다.
| b의 최대값이 이미 요의 약수인 경우: 5분 원회나 3복.
| b의 최대값이 요의 약수가 아닐 때 .: 요를 나누지 됐는 것을 최대값.

 Tetist cnt=2 of 3t 3t).

for $(Tnt T=17 T \le n7 + tT)$ $\frac{2}{5}$ cnt[arr Ti]] + t Tf(cnt[arr Ti]] == 2) b = max(b, arr Ti]);

위 2년 이건 반을 때 Cut[Input] ++; 3H도되고.