ب.م.م

• محدودیت حافظه: ۵۰ مگابایت

ب.م.م: بزرگترین مقسوم علیه مشترک چند عدد بزرگترین عدد طبیعی است که مقسوم علیه همه ی آن اعداد باشد.

ک.م.م: کوچکترین مضرب مشترک چند عدد کوچکترین عدد طبیعی است که مضرب همه ی آن اعداد باشد. دو عدد نسبت به هم اول هستند اگر ب.م.مشان ۱ باشد.

ورودي

عدد n در یک خط داده میشود.

$$2 \le n \le 20$$

خروجي

ک.م.م اعدادی که از n کمتر اند و نسبت به آن اول هستند.

مثال

ورودی نمونه ۱

5

خروجی نمونه ۱

راهحل

ب.م.م دو عدد a و d را با gcd(a,b) و ک.م.مشان را با lcm(a,b) نشان میدهیم.

تابعی مینویسیم برای گرفتن ب.م.م بین دو عدد را بگیرد، برای این کار دو روش را مینویسیم:

روش اول طبق تعریف ب.م.م درست است و از نظر زمانی به اندازه ی a+b واحد زمانی طول میکشد. در روش دوم از این نکته استفاده شده است که $\gcd(a,b)=\gcd(a-b,b)$ بنابراین داریم: $\gcd(a,b)=\gcd(a\,mod\,b,b)$

حالا میخواهیم الگوریتم دوم را تحلیل زمانی کنیم. اتفاقی که هر بار در حلقه میافتد این است که a برابر باقیماندهٔ تقسیم b بر a برابر b برابر b برابر a برابر b میشود، این همان الگوریتم نردبانی یا اقلیدسی است! در واقع هر سری که عددی مثل a برابر باقیماندهاش بر a میشود، به شرطی که a کمتر از a باشد، مقدار a حداقل نصف میشود! چرا که یا a که در اینصورت چون در هر تقسیمی باقیمانده کمتر از مقسوم علیه

x از نصف x میشود. که چون y از نصف x تبدیل به x میشود که چون y از نصف x بیشتر فرض شده است، باز هم حکم برقرار است.

پس میتوان نتیجه گرفت پس از دو مرحله a+b حداقل نصف میشود! یعنی الگوریتم حدوداً $log_2(a+b)$ واحد زمانی طول میکشد! پس بهتر است از مدل دوم استفاده کنیم. اگر در مورد الگوریتم نردبانی اقلیدسی اطلاعات بیشتری میخواهید، به این لینک مراجعه کنید.

 $lcm(a,b) = rac{a imes b}{gcd(a,b)}$ از طرفی ک.م.م دو عدد a و b برابر است با

شبه کد مسأله:

Output lcm of all the numbers smaller than 'n' that are co-prime with 'n' $\,$

- 1. answer <- 1
- 2. for i:1 to n-1
- 3. if gcd(i, n) = 1 then
- 4. answer <- lcm(answer , i)
- 5. output answer