Matemática

Divisibilidade

Prof. Edson Alves Faculdade UnB Gama

Definição de divisibilidade

Sejam a e b dois números inteiros. Dizemos que a **divide** b (ou que b é divisível por a) se existe um k inteiro tal que b = ak. Caso não exista tal inteiro, dizemos que a não divide b. Dizemos também que b é um **múltiplo** de a.

Notação: $a \mid b$ (lê-se "a divide b")

Relações triviais

- Qualquer número a divide a si mesmo, pois $\overline{a} = a imes 1$
- Observe que 1 divide qualquer inteiro m, pois m=1 imes m
- ullet Segundo a definição de divisibilidade, zero divide zero, pois 0=k imes 0 para qualquer k inteiro
- ullet De fato, qualquer inteiro a divide zero, pois 0=a imes 0

Unicidade de k

- ullet Se a é diferente de zero e a divide b, então o inteiro k tal que b=ak é único
- Suponha que exista um t tal que b=ak=at, Como a é diferente de zero, vale o cancelamento da multiplicação, de modo que k=t
- ullet Observe que se s
 eq r, ainda vale que 0=0 imes r=0 imes s
- ullet Assim, k não fica determinado (por isso que 0/0 é uma indeterminação)
- ullet Para todos os demais valores a
 eq 0, o **quociente** k de b por a lpha o inteiro k tal que b=ak

Propriedades da divisibilidade

Para quaisquer inteiros a, b, c, vale que

- 1. se a|b e b|c então a|c (propriedade transitiva)
- 2. $a \mid a$ (propriedade reflexiva)
- 3. se a|b e b|a, então a=b ou a=-b
- 4. se a|b então $|a| \leq |b|$
- 5. se a|b e a|c então a|(bx+cy), para quaisquer x,y inteiros

Divisão de Euclides

Sejam a,b inteiros, com $b\neq 0$. Segundo a **divisão de Euclides**, existem dois inteiros q,r, únicos, com $0\leq r<|b|$, tais que a=bq+r. O número q é o **quociente** da divisão e r é o **resto**.

Observe que, se r=0, então b divide a.

Divisão de menor resto

A divisão euclidiana não é uma divisão de menor resto, a qual é utilizada na implementação do operador % de C/C++:

```
int main()
{
    int a = 11;
    int b = 7;

    cout << (a % b) << '\n';
    cout << (a % -b) << '\n';
    cout << (-a % b) << '\n';
    cout << (-a % -b) << '\n';
    return 0;
}</pre>
```

Divisão de menor resto

• Segundo a divisão euclidiana, os quocientes e restos seriam

- ullet Nos casos em que a<0, o operador ${}^{\&}$ retorna um resto negativo, o que viola a condição $0\leq r<|b|$ da divisão de Euclides
- ullet Para determinar o resto euclidiano nestes casos, basta somar b ao resto negativo

Maior Divisor Comum

Dados dois inteiros a e b, o **maior divisor comum** (MDC) de a e b é o inteiro não-negativo d tal que

- 1. d divide a e d divide b;
- 2. se c divide a e c divide b, então c divide d.

Notação: d=(a,b)

Observações sobre a definição do MDC

- ullet A primeira condição apresentada garante que d é divisor comum
- ullet A segunda garante que ele é o maior dentre os divisores comuns de a e b
- Pode-se observar que
 - 1. d=0 se, e somente se, a=b=0;
 - 2. (a, 0) = |a|, para todo inteiro a.
- Como (a,b)=(-a,b)=(a,-b)=(-a,-b), o problema de se determinar o MDC pode ser restrito aos números não-negativos

Cálculo do MDC

- ullet Se a e b são dois inteiros não-negativos, com $a \geq b > 0$, por Euclides existem únicos q e r tais que a = bq + r, com $0 \leq r < b$
- ullet Escrevendo r=a-bq, é possível mostrar que (a,b)=(b,r)
- ullet Lembrando que (a,0)=a, o MDC pode ser computado com complexidade $O(\log a)$

```
long long gcd(long long a, long long b)
{
    return b ? gcd(b, a % b) : a;
}
```

Algoritmo de Euclides Estendido

- ullet É possível mostrar também que o MDC entre a é b é o menor número nãonegativo que pode ser escrito como uma combinação linear ax+by
- Esta interpretação é fundamental para a demonstração de várias propriedades associadas ao MDC
- Para se determinar tais inteiros x e y (os quais não são únicos), pode-se usar uma versão estendida do algoritmo do MDC, denominada Algoritmo de Euclides Estendido

```
long long ext_gcd(long long a, long long b, long long& x, long long& y)
    if (b == 0)
        \times = 1;
        y = 0;
        return a;
    long long x1, y1;
    long long d = ext_gcd(b, a \% b, x1, y1);
    x = y1;
    y = x1 - y1*(a/b);
    return d;
```

Equações Diofantinas Lineares

- Uma importante aplicação do MDC e do algoritmo de Euclides estendido é a solução de equações diofantinas lineares
- ullet Para a,b,c,x,y inteiros, as equações diofantinas lineares são da forma

$$ax + by = c,$$

ullet Tais equações tem solução se, e somente se, (a,b) divide c

Solução particular

Uma solução $\operatorname{\textbf{particular}}(x_0,y_0)$ de uma equação diofantina linear pode ser determinada da seguinte maneira

- 1. Determine x' e y' tais que ax'+by'=d (Algoritmo de Euclides estendido)
- 2. Faça k=c/d
- 3. Compute $x_0 = k imes x'$ e $y_0 = k imes y'$

Observe que

$$ax_0 + by_0 = a(kx') + b(ky') = k(ax' + by') = kd = c$$

Solução geral das Equações Diofantinas Lineares

- A solução particular não é única
- ullet A solução geral de uma equação diofantina linear é dada por, para qualquer inteiro t, por

$$egin{aligned} x &= x_0 + (a/d)t \ y &= y_0 - (b/d)t \end{aligned}$$

• Estas expressões nos permitem determinar, por exemplo, soluções específicas, como a de menor x (ou y), menor diferença entre x e y, menor solução com x e y positivos, e assim por diante (se existirem)

Números coprimos

Dois números a e b são dito **coprimos**, ou primos entre si, se (a,b) = 1

Observe que, para dois inteiros a e b quaisquer, se d = (a,b), então

$$\left(rac{a}{d},rac{b}{d}
ight)=1$$

Menor Múltiplo Comum

Sejam a e b dois inteiros. O **menor múltiplo comum** (MMC) de a e b é o inteiro m tal que

- 1. a divide m e b divide m;
- 2. se a divide n e b divide n, então m divide n.

Notação: m=[a,b]

Cálculo do MMC

- De forma similar ao MDC, a primeira propriedade torna m um múltiplo comum de a e b; a segunda o torna o menor dentre os múltiplos comuns
- ullet Uma importante relação entre o MDC e o MMC é que ab=(a,b)[a,b]

```
long long lcm(long long a, long long b)
{
    return (a/gcd(a, b))*b;
}
```

 Veja que, na implementação acima, a divisão é feita antes do produto: esta ordem pode evitar overflow em alguns casos

Problemas

- 1. OJ
 - 1. <u>10407 Simple division</u>
 - 2. <u>10892 LCM Cardinality</u>
 - 3. <u>11827 Maximum GCD</u>

Referências

- 1. **HALIM**, Felix; **HALIM**, Steve. *Competitive Programming 3*, 2010.
- 2. **HEFEZ**, Abramo. Aritmética, Coleção PROFMAT, SBM, 2016.
- 3. LAAKSONEN, Antti. Competitive Programmer's Handbook, 2018.
- 4. SKIENA, Steven S.; REVILLA, Miguel A. Programming Challenges, 2003.