**Aritmética Modular**

Acontece, que frequentemente, preferirmos ignorar os múltiplos de um dado número quando fazemos cálculos.

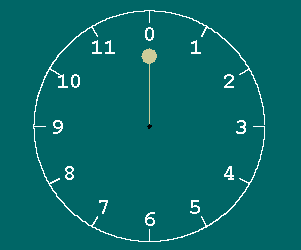
Pense nos dias da semana ou nas horas do dia; no primeiro caso ignoramos múltiplos de 7, no segundo, múltiplos de 24 (ou, muitas vezes, múltiplos de 12). São exemplos de "**aritmética módulo n**".

A "aritmética do relógio" é um exemplo de aritmética módulo n, neste caso n = 12. Se forem 7:00 horas e passarem 10 horas, então serão 5:00 horas (7 + 10 é igual a 5 módulo 12).

Se passarem 89 horas, serão 0:00 (7 + 89 é igual a 0 módulo 12).

Olhamos para o tempo entre os múltiplos de 12. A aritmética modular é a formalização matemática deste tipo de raciocínio.

Para ver se já percebeu a "aritmética do relógio", ou seja, as congruências módulo 12, veja o seguinte [relógio](http://www.atractor.pt/mat/alg_controlo/arit_modular/relogio_12.html):

[](http://www.atractor.pt/mat/alg_controlo/arit_modular/relogio_12.html)

<http://www.atractor.pt/mat/alg_controlo/arit_modular/mod_texto.htm>

**ARITMÉTICA MODULAR**

Quando estamos a utilizar a aritmética usual sobre os números naturais, apenas temos como números 1, 2, 3, 4, 5, ... Se em vez dos naturais considerarmos os números inteiros passamos a trabalhar com os números ..., -4, -3, -2, -1, 0, 1, 2, 3, 4, ...

**E no caso da Aritmética Modular?** Quais os números que se consideram nesta aritmética?

Vejamos o exemplo de **20 = 8 mod 12**

Neste caso temos que o número 20 é identificado com o número 8, ou seja, temos que o número 20 ou o número 8 é equivalente na Aritmética Módulo 12. Equivalente a estes dois, temos ainda uma infinidade de outros números: o 32, o 44, o 56, ... A este conjunto de números

{ 8, 20, 32, 44, 56, 68, ... }

chamamos classe de equivalência módulo 12 e esta classe vai ser identificada pelo menor deles, ou seja, pelo 8.

De um modo análogo, temos ainda mais 11 classes de equivalência nesta aritmética módulo 12, representadas pelos números: 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 9, 10, 11.

E estes vão ser os nossos "números" nesta aritmética: 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10 e 11.

Generalizando, os "números" considerados na Aritmética Modular módulo n são: 0, 1, 2, ..., n-2 e n-1.

Uma vez que este tipo de aritméticas apenas considera um número finito de "números", também se diz que a Aritmética Modular é uma aritmética finita.

Agora que já temos os nossos números, o passo seguinte é estudar as operações que se podem efetuar com estes números, em particular, a [adição](http://www.atractor.pt/mat/alg_controlo/arit_modular/adicao/som.htm) e a [multiplicação](http://www.atractor.pt/mat/alg_controlo/arit_modular/multiplicacao/multip_texto%20.htm).

**ADIÇÃO MODULAR**  **(Aritmética modular)**

Qual o resultado da adição **5 + 10** na **Aritmética Módulo 12** ?  
  
Na aritmética usual seria igual 15, mas para respondermos corretamente à nossa pergunta temos que saber qual é o resto que 15 tem quando é dividido por 12. Uma vez que este resto é igual a 3, dizemos que:  
  
**5 + 12 = 3 mod 12**http://www.atractor.pt/mat/alg_controlo/arit_modular/adicao/graphics/som__1%20copy.gif http://www.atractor.pt/mat/alg_controlo/arit_modular/adicao/graphics/som__1%20copy.gifhttp://www.atractor.pt/mat/alg_controlo/arit_modular/adicao/graphics/som__2%20copy.gifhttp://www.atractor.pt/mat/alg_controlo/arit_modular/adicao/graphics/som__2%20copy.gif

E se considerássemos agora o módulo 9 em vez de 12? Procedíamos de maneira análoga, mas neste caso a divisão considerada seria por 9 e não por 12. Uma vez que 15 = 1 x 9 + 6, dizemos que

**5 + 10 = 6 mod 9**

**MULTIPLICAÇÃO MODULAR** **(Aritmética modular)**

O resultado da multiplicação 5 x 10 na Aritmética Módulo 12?

Na aritmética usual seria igual a 50, mas para respondermos corretamente à nossa pergunta temos que saber qual é o resto que 50 tem quando é dividido por 12. Uma vez que este resto é igual a 2, dizemos que

5 x 10 = 2 mod 12http://www.atractor.pt/mat/alg_controlo/arit_modular/multiplicacao/graphics/multip_texto%20__3%20copy.gif.

E se considerássemos agora o módulo 9 em vez de 12? Procederíamos de maneira análoga, mas neste caso a divisão considerada seria por 9 e não por 12. Uma vez que 50 = 5 x 9 + 5, dizíamos que:

5 x 10 = 5 mod 9

Outro link interessante:  
  
<http://www.numaboa.com/index.php?option=com_content&view=article&id=171&Itemid=72>

Uma das ferramentas mais importantes na Teoria dos Números é a aritmética modular ou congruências.

**Congruência** é a relação entre dois números inteiros que, divididos por um terceiro, chamado módulo de congruência, deixam o mesmo resto.   
  
Por exemplo, 20 é congruente a 14 com relação a 6 pois,

20/6=3 restando 2 e 14/6=2 restando 2

Suponha que *a, b* e *m* sejam números inteiros diferentes de zero. Dizemos que **a é congruente de b módulo m** se **m dividir a-b**.   
Escrevemos isto como: **a Image b (mod m)**

Exemplos: 20 Image 14 (mod 6) ou 20 -

-1 Image 9 (mod 5)

1100 Image 2 (mod 9)

E, na aritmética modular, o quadrado de qualquer número ímpar é 1 modulo 8.

Encontramos congruências em todos os cantos.   
  
Por exemplo, os relógios trabalham com módulos 12 ou 24 para as horas e módulo 60 para os minutos e segundos.   
  
Calendários usam módulo 7 para os dias da semana e módulo 12 para os meses.   
  
A linguagem da congruência foi desenvolvida por Karl Friedrich Gauss no início do século XIX.

Aritmética modular é utilizada no **Acordo de Chaves de Diffie-Hellman** e no desenvolvimento do algoritmo de criptografia de chave pública **RSA**.

**Protocolo de Acordo de Chaves de Diffie-Hellman (DH)**

Alice e Bob têm que concordar sobre dois grandes números:   
 **p** (um número primo) e **g** (um número pseudo-aleatório)  
  
Estes números podem ser **públicos**, assim, **qualquer uma** das partes pode escolher **p** e **g** e dizer ao outro abertamente.

Seja Alice gerar, por um PRNG, um número grande (digamos de 512 bits), chamado **x** como **secreto.** Ela guarda um **xA** = x.

Alice temagora **(p, xA)** que define uma **chave privada** em DH.

Alice calcula **gxA mod p** .Alice tem, então, um **expoente privado** **xA**.

Alice inicia o protocolo do acordo de chave enviando a Bob uma mensagem **yA** = **(gxA mod p)** .

**yA** é um valor transmitido, portanto, público.

Bob tem agora um número grande **gxA mod p** (512 bits) definidona tripla **(p, g, gxA mod p),** a qual foi transmitida para Bob, como a **chave pública** DH de Alice.

Bob escolhe um número **y = xB** secreto.

Bob responde enviando a Alice uma mensagem **yB** = **(gXB mod p).**

Alice calcula **(gXB mod p)xA**

Bob calcula **(gxA mod p)XB**

Pela lei da aritmética modular, ambos os cálculos resultam em   
**gxA yB mod p** .

Alice e Bob, agora **compartilham uma chave secreta**: **K = gxA yB mod p .**

Considere agora o ataque “Man-in-the-Middle”. O protocolo de acordo de chave de Diffie-Hellman não é seguro contra um ataque “Man-in-the-Middle”.

Suponha que Alice e Bob queiram se comunicar e para isso devem gerar uma chave k. Seja Eva um adversário. O ataque de repetição acontece da seguinte forma:

1. Eva se prepara para o ataque, gerando duas **chaves privadas** aleatórias XD1 e XD2 e, depois, calcula as **chaves públicas** correspondentes YD1 e YD2.
2. Alice transmite YA  para Bob.
3. Eva intercepta YA e transmite XD1 para Bob.   
   Bob tem uma chave privada, XD1, de Eva.  
   Eva também calcula K2 = (YA)XD2 mod p .
4. Bob recebe XD1 e calcula K1 = (YD1) XB mod p .
5. Bob transmite YB para Alice.
6. Eva intercepta YB  e transmite YD2 para Alice.  
   Alice tem uma chave pública, YD2, de Eva.  
   Eva também calcula K1 = (YB)XD1 mod p .
7. Alice recebe YD2 e calcula K2 = (YD2) XA mod p .

Neste ponto, Bob e Alice acham que compartilham a mesma chave secreta !!!  
  
Mas, Bob e Eva compartilham a chave secreta K1 e Alice e Eva compartilham a chave secreta K2.

Daqui para frente, toda a comunicação futura entre Alice e Bob estará comprometida da seguinte forma:

1. Alice envia uma mensagem M, cifrada por E(K2,M).
2. Eva intercepta a mensagem cifrada e decifra para recuperar M.
3. Eva envia a Bob, a mensagem cifrada E(K1,M) ou E(K1,M’), onde M’ é qualquer mensagem M, modificada.

No primeiro caso, E(K1,M) , Eva simplesmente quer interceptar a comunicação sem alterá-la. No segundo caso, E(K1,M’), Eva modifica a mensagem M, que está sendo enviada para Bob.

Questões:

1. Por que o protocolo de acordo de chaves de Diffie-Hellman é vulnerável a tal ataque com relação aos participantes ?
2. O que se pode fazer para contornar essa vulnerabilidade ?

(C) (Verdade / Falso) Qualquer mensagem pode ser criptografada com   
 algoritmo do acordo de Diffie-Hellman.