# Cheat Sheet: FMC - Unidade 2

# Mateus Dias Tecnologia da Informação - IMD/UFRN

23 de outubro de 2025

# DEFINIÇÃO 0 - Divisores e Múltiplos

Essa definição não faz, realmente, parte do conteúdo, mas é fundamental para o entendimento de todas as próximas definições.

#### Parte 1 - Divisores

Um número inteiro d é divisor de um número inteiro a se, e somente se, ao dividir a por d, o resto for **zero**, ou seja, a divisão é exata.

Por exemplo, para o número 24 temos 8 divisores. São eles:

$$D = \{1, 2, 3, 4, 6, 8, 12, 24\}$$

# Parte 2 - Múltiplos

Um número inteiro b é múltiplo de um número inteiro a se, e somente se, existe um número inteiro k tal que:

$$b = ak$$

Por exemplo, se a = 3, os múltiplos de 3 são:

- Se k = 2,  $b = 3 \cdot 2 = 6$
- Se k = 5,  $b = 3 \cdot 5 = 15$

O conjunto dos múltiplos de 3 é:

$$M(3) = \{\ldots, -9, -6, -3, 0, 3, 6, 9, 12, \ldots\}$$

# Parte 3 - Relação entre Divisores e Múltiplos

Se b é um **múltiplo** de a, isso significa que a é um **divisor** de b. Esta relação será explorada melhor na definição de **divisibilidade**.

# DEFINIÇÃO 1 - Divisibilidade

Sejam  $a, b \in \mathbb{Z}$ . Dizemos que a divide b se, e somente se  $\exists k \in \mathbb{Z}$  tal que: ak = b.

$$a \mid b \iff (\exists k \in \mathbb{Z})(ak = b).$$

# DEFINIÇÃO 2 - Módulo

Sejam  $a, b, m \in \mathbb{Z}$ . a é congruente a b módulo m se, e somente se  $m \mid a - b$ .

$$a \equiv b \pmod{m} \iff m \mid a - b$$

Também é possível usar o módulo para representar o resto de uma divisão. Pela definição de divisão euclidiana, sabe-se que um número arbitrário  $D \in \mathbb{Z}$  pode ser representado como

$$D = dq + r$$
.

Com **D** sendo o **dividendo**, **d** o **divisor**, **q** o **quociente** e **r** o **resto**  $(0 \le r < |d|)$ . Nesse sentido, podemos afirmar que:

$$D \mod d = r$$
.

### TEOREMA 1

Sejam  $a, b, m \in \mathbb{Z}$ , com m > 0. a é congruente a b módulo m se, e somente se  $a \mod m = b \mod m$ .

$$a \equiv b \pmod{m} \iff a \mod m = b \mod m.$$

# Prova $(\Longrightarrow)$

Suponha  $a, b, m \in \mathbb{Z}$  tal que  $a \equiv b \pmod{m}$ .

Pelas definições 2 e 1, respectivamente, temos que:

$$m \mid a - b$$

$$mk = a - b$$

$$a = b + mk \quad (I)$$

Pela definição do resto, ao dividir b por m, temos:

$$b = q_b \cdot m + r_b$$
 (II)

Onde  $q_b \in \mathbb{Z}$  e  $r_b = b \mod m$ , com  $0 \le r_b < m$ . Substituindo (II) em (I):

$$a = (q_b \cdot m + r_b) + mk$$
$$a = mq_b + mk + r_b$$
$$a = m \cdot (q_b + k) + r_b$$

Tome  $q_a = q_b + k$ . Como  $q_a \in \mathbb{Z}$  e  $0 \le r_b < m$ , podemos dizer que  $r_b$  é o resto da divisão de a por m, isto é,  $a \mod m = r_b$ . Como  $r_b = b \mod m$ , temos que:

 $a \mod m = b \mod m$ .

### Prova ( $\Leftarrow$ )

Suponha  $a, b, m \in \mathbb{Z}$  tal que  $a \mod m = b \mod m$ . Seja r o valor comum do resto, de forma que:

$$r = a \mod m = b \mod m$$

Pela definição do resto, podemos escrever a e b como:

$$a = q_a \cdot m + r$$
$$b = q_b \cdot m + r$$

Onde  $q_a, q_b \in \mathbb{Z}$  e  $0 \le r < m$ . Dessa forma, a diferença a - b fica desta forma:

$$a - b = (q_a \cdot m + r) - (q_b \cdot m + r)$$
$$a - b = q_a \cdot m + r - q_b \cdot m - r$$
$$a - b = m \cdot (q_a - q_b)$$

Seja  $k = q_a - q_b$ . Como  $q_a \in \mathbb{Z}$  e  $q_b \in \mathbb{Z}$  temos que  $k \in \mathbb{Z}$ . Portanto:

$$a - b = mk$$

Pela definição 1 e 2, respectivamente, temos que:

$$m \mid a - b$$
$$a \equiv b \pmod{m}$$

# DEFINIÇÃO 3 - Máximo Divisor Comum

Sejam  $a, b \in \mathbb{Z}$  com  $a, b \neq 0$ . O MDC de a e b, denotado por mdc(a, b) é o único inteiro positivo d que satisfaz as seguintes condições:

- 1.  $d \mid a$
- $2. d \mid b$
- 3.  $\forall c \in \mathbb{Z}[((c \mid a) \land (c \mid b)) \implies c \mid d]$

Em outros termos, d é o maior número inteiro positivo que divide a e b ao mesmo tempo.

### Exemplos

**1.** Calcular o mdc(12, 18).

Divisores de 12:  $\{1, 2, 3, 4, 6, 12\}$ 

Divisores de 18:  $\{1, 2, 3, 6, 9, 18\}$ 

Divisores comuns:  $\{1, 2, 3, 6\}$ 

Máximo Divisor Comum (MDC): 6

### Algoritmo de Euclides

O algoritmo de Euclides é um método simples para encontrar o MDC entre dois números inteiros diferentes de zero. Ele é um derivado da divisão euclidiana:

$$D = dq + r$$
.

Com D sendo o dividendo, d o divisor, q o quociente e r o resto  $(0 \le r < |d|)$ .

Se queremos calcular mdc(a, b), podemos assumir  $D_1 = \max(a, b)$  como o dividendo inicial e  $d_1 = \min(a, b)$  como o divisor inicial.

O algoritmo procede em etapas sucessivas, onde o resto de cada divisão se torna o novo divisor e o divisor anterior se torna o novo dividendo, até que  $r_i = 0$  (onde i é o número de iterações). O último resto **não nulo** é o mdc(a,b).

### Exemplos

**2.** Calcular o mdc(270, 192).

$$270 = 192 \cdot 1 + 78 \tag{1}$$

$$192 = 78 \cdot 2 + 36 \tag{2}$$

$$78 = 36 \cdot 2 + 6 \tag{3}$$

$$36 = 6 \cdot 6 + 0 \tag{4}$$

Portanto, o mdc(270, 192) é igual ao último resto não nulo, ou seja, 6.

# DEFINIÇÃO 4 - Mínimo Múltiplo Comum

Sejam  $a, b \in \mathbb{Z}$ . O mmc(a, b) é o menor número inteiro positivo que é múltiplo de a e b simultaneamente.

### Exemplos

1. Calcular o mmc(4,6).

O menor dos múltiplos comuns é 12, portanto mmc(4,6) = 12.

### Métodos para calcular o MMC

É possível conectar os conceitos de MMC e MDC com uma fórmula relacionada à Matemática Discreta:

$$mmc(a,b) = \frac{|a \cdot b|}{mdc(a,b)}$$

Este é o método que apresenta maior eficiência computacional para calcular o MMC entre dois números, mas também existe o método da fatoração prima (mais útil para calcular o MMC entre três ou mais números):

- 1. Fatore todos os números em seus fatores primos;
- 2. O MMC é o produto de todos os fatores primos distintos, cada um elevado à maior potência em que ele aparece em qualquer uma das fatorações.

#### Exemplos

- **2.** Calcular o mmc(12, 18) usando o primeiro método.
  - Calcular o mdc(12,18):
     Segundo o método apresentado na definição 3:

$$18 = 12 \cdot 1 + 6 \tag{1}$$

$$12 = 6 \cdot 2 + 0 \tag{2}$$

Portanto, mdc(12, 18) = 6.

2. Substituir na fórmula:

$$mmc(12, 18) = \frac{|12 \cdot 18|}{6}$$

$$mmc(12, 18) = \frac{216}{6}$$

$$mmc(12, 18) = 36$$

- 3. Calcular o mmc(12,18) usando o segundo método.
  - 1. Fatore 12 e 18 em seus respectivos fatores primos:

$$12 = 2^2 \cdot 3^1$$

$$18 = 2^1 \cdot 3^2$$

2. Fatores e maiores potências:

3. Cálculo:

$$mmc(12, 18) = 2^2 \cdot 3^2$$

$$mmc(12,18) = 4 \cdot 9$$

$$mmc(12, 18) = 36$$

O MMC entre a e b também pode ser interpretado como "o primeiro número em que a irá se encontrar com b quando ambos forem multiplicados por números naturais".

### TEOREMA 2 - Teorema de Bézout

Sejam  $a, b \in \mathbb{Z}$  com a, b > 0. O mdc(a, b) pode ser escrito como uma combinação linear de  $a \in b$ :

$$mdc(a,b) = sa + tb$$

Com  $s, t \in \mathbb{Z}$ .

O método para descobrir os valores de s e t é substituir consecutivamente os valores no algoritmo de Euclides.

### Exemplos

1. Expressar o mdc(270,192) como uma combinação linear de 270 e 192.

$$270 = 192 \cdot 1 + 78$$

$$192 = 78 \cdot 2 + 36$$

$$78 = 36 \cdot 2 + 6$$

$$36 = 6 \cdot 6 + 0$$

$$6 = 78 - 2 \cdot 36$$

$$6 = 78 - 2 \cdot (192 - 2 \cdot 78)$$

$$6 = (270 - 1 \cdot 192) - 2 \cdot (192 - 2 \cdot (270 - 1 \cdot 192))$$

$$6 = 270 - 1 \cdot 192 - 2 \cdot 192 + 4 \cdot 270 - 4 \cdot 192$$

$$6 = 5 \cdot 270 - 7 \cdot 192$$

Portanto, s = 5, t = -7.

# DEFINIÇÃO 5 - Inverso Multiplicativo Modular

Este é um conceito essencial que se relaciona com o conceito de congruência linear (definição 6).

Sejam  $a, m \in \mathbb{Z}$ . O inverso multiplicativo modular de  $a \mod m$  é o inteiro x tal que:

$$ax \equiv 1 \pmod{m}$$

# Condição de existência

O inverso multiplicativo modular de a mod m existe se, e somente se mdc(a, m) = 1, isto é, se a e m forem **coprimos** ou **primos entre si**.

# Métodos para encontrar

É possível encontrar o inverso multiplicativo de  $a \mod m$  facilmente usando o **teorema** 2 - teorema de Bézout.

Ao escrever o mdc(a, m) como uma combinação linear de a e m, o coeficiente de a é o seu inverso multiplicativo.

#### Exemplos

1. Encontrar o inverso multiplicativo de 3 mod 7.

$$3x \equiv 1 \pmod{7}$$

Primeiro, precisamos calcular mdc(3,7).

$$7 = 3 \cdot 2 + 1$$

$$3 = 1 \cdot 3 + 0$$

Como mdc(3,7) = 1, o inverso multiplicativo existe.

Agora, escrevemos 1 como uma combinação linear de 3 e 7.

$$1 = 1 \cdot 7 - 2 \cdot 3$$

O coeficiente de 3 é -2, então x=-2.

Como o inverso multiplicativo encontrado é um número negativo, podemos fazer a operação  $x \mod m$  para encontrar um inverso multiplicativo positivo (o que é uma boa prática).

$$-2 \mod 7 = 5$$

Logo, o inverso multiplicativo que procuramos é 5.

**Obs:** Para encontrar um inverso multiplicativo positivo também é possível somar m a x até que x seja maior ou igual a 1.

# DEFINIÇÃO 6 - Congruência Linear

Uma congruência linear é uma equação na forma  $ax \equiv b \pmod{m}$ . Uma congruência linear tem solução se, e somente se  $mdc(a, m) \mid b$ .

Para resolver a congruência linear, é necessário seguir os seguintes passos:

1. Encontrar o inverso multiplicativo de a – denotado por  $\overline{a}$  ou  $a^{-1}$  – utilizando o método descrito na **definição 5**.

$$a\overline{a} \equiv 1 \pmod{m}$$

2. Multiplicar os dois lados da congruência por  $\overline{a}$ .

$$\overline{a}ax \equiv \overline{a}b \pmod{m}$$

3. Simplificando, o resultado fica:

$$x \equiv \overline{a}b \pmod{m}$$

4. Se  $\overline{a}b < 1$  ou  $\overline{a}b \geq m$ , é necessário executar a operação  $(\overline{a}b \mod m)$  para encontrar a menor congruência natural.

### Exemplos

1. Calcular  $17x \equiv 82 \pmod{11}$ 

$$17\overline{a} \equiv 1 \pmod{11}$$

$$17 = 11 \cdot 1 + 6$$

$$11 = 6 \cdot 1 + 5$$

$$6 = 5 \cdot 1 + 1$$

$$1 = 6 - 1 \cdot 5$$

$$1 = 6 - 1 \cdot (11 - 1 \cdot 6)$$

$$1 = (17 - 1 \cdot 11) - 1 \cdot (11 - 1 \cdot (17 - 1 \cdot 11))$$

$$1 = 17 - 1 \cdot 11 - 1 \cdot 11 + 1 \cdot 17 - 1 \cdot 11$$

$$1 = 2 \cdot 17 - 3 \cdot 11$$

$$\overline{a} = 2$$

$$2 \cdot 17x \equiv 2 \cdot 82 \pmod{11}$$

$$34x \equiv 164 \pmod{11}$$

$$x \equiv 10 \pmod{11}$$

Também é possível escrever a solução na forma de um conjunto solução, usando as definições 2 e 1 (módulo e divisibilidade), respectivamente:

$$11 \mid x - 10$$

$$11k = x - 10$$

$$x = 11k + 10$$

$$S = \{x \in \mathbb{Z} \mid x = 10 + 11k, k \in \mathbb{Z}\}$$

# TEOREMA 3 - Teorema Chinês do Resto

O teorema chinês do resto é um teorema que pode ser usado para resolver sistemas de congruências lineares do tipo:

$$\begin{cases} x \equiv a_1 \pmod{m_1} \\ x \equiv a_2 \pmod{m_2} \\ \dots \\ x \equiv a_{n-1} \pmod{m_{n-1}} \\ x \equiv a_n \pmod{m_n} \end{cases}$$

**Obs:** A solução só existe se  $mdc(m_i, m_j) = 1$  para todo  $i \neq j$ .

### Algoritmo de solução

1. Calcular o módulo total (M):

$$M = m_1 \cdot m_2 \cdot \dots \cdot m_n$$

2. Calcular os  $M_i$ :

 $M_i$  é o produto de todos os módulos do sistema, excluindo o módulo  $m_i$ .

3. Encontrar o inverso  $y_i$ :

$$M_i \cdot y_i \equiv 1 \pmod{m_i}$$

4. Calcular a solução (x):

$$x \equiv a_1 M_1 y_1 + a_2 M_2 y_2 + \dots + a_n M_n y_n \pmod{M}$$

**Obs:** Na maioria das vezes, a solução final será o resto da divisão dessa soma por M.

# Exemplos

1. Calcular a solução de:

$$\begin{cases} x \equiv 2 \pmod{3} \\ x \equiv 3 \pmod{5} \\ x \equiv 2 \pmod{7} \end{cases}$$

1. Módulo total (**M**):

$$M = 3 \cdot 5 \cdot 7$$
$$M = 105$$

2. Cálculo dos M<sub>i</sub>:

$$M_1 = 5 \cdot 7 = 35$$
  
 $M_2 = 3 \cdot 7 = 21$   
 $M_3 = 3 \cdot 5 = 15$ 

#### 3. Inverso $y_i$ :

$$35 \cdot y_1 \equiv 1 \pmod{3}$$

$$21 \cdot y_2 \equiv 1 \pmod{5}$$

$$15 \cdot y_3 \equiv 1 \pmod{7}$$

$$y_1 = 2$$

$$y_2 = 1$$

$$y_3 = 1$$

#### 4. Solução x:

$$x \equiv (2 \cdot 35 \cdot 2) + (3 \cdot 21 \cdot 1) + (2 \cdot 15 \cdot 1) \pmod{105}$$
  
 $x \equiv 140 + 63 + 30 \pmod{105}$   
 $x \equiv 233 \pmod{105}$ 

$$x \equiv 23 \pmod{105}$$

# TEOREMA 4 - Pequeno Teorema de Fermat

Este é um teorema desenvolvido pelo matemático francês Pierre de Fermat, e possibilita a simplificação de cálculos com potências grandes na aritmética modular. O teorema pode ser enunciado de duas formas:

#### Primeira forma

Seja p um número primo e  $a \in \mathbb{Z}$ . Então:

$$a^p \equiv a \pmod{p}$$

Ou seja, se elevarmos a à potência do primo p e depois dividirmos o resultado por p, o resto é igual ao resto da divisão de a por p.

#### Segunda forma

Esta é a forma mais usada.

Seja p um número primo e  $a \in \mathbb{Z}$  tal que  $p \nmid a$  (ou seja, mdc(a, p) = 1). Então:

$$a^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$$

Ou seja, se elevarmos a à potência de p-1 e depois dividirmos o resultado por p, o resultado vai sempre ser igual a 1.

#### Exemplos

1. Calcular  $2^{23} \mod 5$  (ou seja, o resto da divisão de  $2^{23} \mod 5$ ).

Como 5 é um número primo e 5 \( \frac{1}{2} \), é possível utilizar o pequeno teorema de Fermat.

$$2^{5-1} \equiv 1 \pmod{5} \tag{1}$$

$$2^4 \equiv 1 \pmod{5} \tag{2}$$

$$(2^4)^5 \equiv 1^5 \pmod{5}$$
 (3)

$$(2^4)^5 \cdot 2^3 \equiv 1^5 \cdot 2^3 \pmod{5} \tag{4}$$

$$2^{23} \equiv 8 \pmod{5} \tag{5}$$

$$2^{23} \equiv 3 \pmod{5} \tag{6}$$

Portanto, o resto da divisão de  $2^{23}$  por 5 é igual a 3.

# APLICAÇÃO 1 - Números Inteiros Grandes

Na área da computação, muitas vezes é necessário computar números inteiros grandes que, a princípio, não podem ser computados por um processador comum de computador.

# Codificação

Sejam  $m_1, m_2, \ldots, m_n$  inteiros maiores que 1 e primos entre si, com m sendo o produto entre eles e  $a \in \mathbb{Z}$  tal que  $0 \le a < m$ . É possível representar todos os números a como a n-upla:

$$a = (a \mod m_1, a \mod m_2, \dots, a \mod m_n).$$

Por exemplo, se definirmos  $m_1 = 3$ ,  $m_2 = 5$ , teremos as seguintes representações:

0 = (0, 0)	5 = (2,0)	10 = (1,0)
1 = (1, 1)	6 = (0, 1)	11 = (2, 1)
2 = (2, 2)	7 = (1, 2)	12 = (0, 2)
3 = (0,3)	8 = (2,3)	13 = (1,3)
4 = (1, 4)	9 = (0, 4)	14 = (2, 4)

# Decodificação

Dada uma n-upla e seus  $m_i$ , é possível chegar facilmente ao valor representado usando o **teorema chinês do resto** (teorema 3).

Como exemplo, podemos tentar descobrir o valor representado por uma dupla aleatória do exemplo de **codificação**. Vamos usar a dupla  $(\mathbf{2}, \mathbf{1})$  e  $m_1 = 3, m_2 = 5$ :

$$x = (2,1) = (x \mod 3, x \mod 5)$$

$$\begin{cases} x \equiv 2 \pmod 3 \\ x \equiv 1 \pmod 5 \end{cases}$$

$$M = 3 \cdot 5 = 15$$

$$M_1 = 5$$

$$M_2 = 3$$

$$y_1 = 2$$

$$y_2 = 2$$

$$x \equiv (2 \cdot 5 \cdot 2) + (1 \cdot 3 \cdot 2) \pmod{15}$$

$$x \equiv 20 + 6 \pmod{15}$$

$$x \equiv 26 \pmod{15}$$

$$x \equiv 11 \pmod{15}$$

**Obs:** Nesse caso, podemos considerar como verdadeira apenas a primeira equivalência, portanto x=11.

# Operações aritméticas

Para realizar operações aritméticas com as n-uplas, basta realizar tal operação entre o i-ésimo termo da primeira n-upla com o seu respectivo na segunda n-upla, e com o resultado realizar a operação módulo com o  $m_i$  correspondente.

#### Restrições

Para realizar a operação, o valor resultante deve poder ser escrito também como uma n-upla. Portanto, o resultado deve ser um dos possíveis valores de a ( $0 \le a < m$ ).

#### Exemplo

Sejam 
$$a = 2, b = 3, m_1 = 3, m_2 = 5.$$

$$a + b = 2 + 3 = (2, 2) + (0, 3)$$

$$a + b = ((2 + 0) \mod 3, (2 + 3) \mod 5)$$

$$a + b = (2 \mod 3, 5 \mod 5)$$

$$a + b = (2, 0)$$

$$a + b = 5$$

$$a \cdot b = 2 \cdot 3 = (2, 2) \cdot (0, 3)$$
  
 $a \cdot b = ((2 \cdot 0) \mod 3, (2 \cdot 3) \mod 5)$   
 $a \cdot b = (0 \mod 3, 6 \mod 5)$   
 $a \cdot b = (0, 1)$   
 $a \cdot b = 6$ 

**NOTA:** Aqui acabam os conteúdos da primeira prova da unidade 2 (que foi dividida em duas partes, sendo a primeira no dia **15 de outubro**).

# DEFINIÇÃO 7 - Função de Euler

A função de Euler, função totiente ou função phi é fundamental para os próximos tópicos, especialmente o de criptografia de chave pública ou assimétrica.

Notação: 
$$\phi(n)$$

Ela calcula a quantidade de números naturais não nulos m menores ou iguais a n tais que m e n são relativamente primos, ou seja, mdc(m, n) = 1

### Exemplos

- 1. Calcular  $\phi(6)$ :
  - Os números  $m \le 6$  são  $\{1, 2, 3, 4, 5, 6\}$ .
    - mdc(1,6) = 1 (coprimo)
    - mdc(2,6) = 2 (não coprimo)
    - mdc(3,6) = 3 (não coprimo)
    - mdc(4,6) = 2 (não coprimo)
    - mdc(5, 6) = 1 (coprimo)
    - mdc(6,6) = 6 (não coprimo)
  - Os coprimos são 1 e 5, então  $\phi(6) = 2$ .
- **2.** Calcular  $\phi(7)$ :
  - Como 7 é um número primo, todos os números naturais não nulos até 7 1 são coprimos com ele, portanto  $\phi(7) = 6$ .

### Principais fórmulas

Existem algumas fórmulas e propriedades que ajudam a calcular  $\phi(n)$ . Sejam  $p, q, m, n \in \mathbb{Z}$  com  $p \neq q, p$  e q números primos e m e n coprimos.

$$\phi(p) = p - 1 \tag{1}$$

$$\phi(p \cdot q) = (p-1) \cdot (q-1) \tag{2}$$

$$\phi(p^2) = p \cdot (p-1) \tag{3}$$

$$\phi(m \cdot n) = \phi(m) \cdot \phi(n) \tag{4}$$

### Exemplos

- 3. Calcular  $\phi(19)$ :
  - Pela fórmula (1),  $\phi(7) = 7 1 = 6$ .
- 4. Calcular  $\phi(35)$ :
  - Decompondo 35 em fatores primos, obtemos  $35 = 7 \cdot 5$ .
  - Pela fórmula (2),  $\phi(35) = \phi(7 \cdot 5) = (7-1) \cdot (5-1) = 6 \cdot 4 = 24$ .
- 5. Calcular  $\phi(49)$ :
  - Sabe-se que  $49 = 7^2$ .
  - Pela fórmula (3),  $\phi(49) = \phi(7^2) = 7 \cdot (7-1) = 7 \cdot 6 = 42$ .

### TEOREMA 5 - Teorema de Euler

O teorema de Euler, também conhecido como teorema de Fermat-Euler, é uma generalização do Pequeno Teorema de Fermat (teorema 4). Seu enunciado é o seguinte:

Sejam a e n dois inteiros positivos, onde n > 1. Se mdc(a, n) = 1, então:  $a^{\phi(n)} \equiv 1 \pmod{n}$ .

# Exemplos

- 1. Calcular  $7^{100} \mod 10$ .
  - Como mdc(7,10)=1, a condição é satisfeita, portanto,  $7^{\phi(10)}\equiv 1\pmod{10}$ .
  - Agora precisamos calcular  $\phi(10)$ .

$$\phi(10) = \phi(2 \cdot 5)$$
=  $(2 - 1) \cdot (5 - 1)$ 
=  $1 \cdot 4$ 

$$\phi(10) = 4$$

 $\bullet$  Portanto, temos que  $7^4\equiv 1\pmod{10}.$  Agora, podemos simplificar a potência para calcular  $7^{100}$  :

$$7^4 \equiv 1 \pmod{10}$$
  
 $(7^4)^{25} \equiv 1^{25} \pmod{10}$   
 $7^{100} \equiv 1 \pmod{10}$