

# 17ª Aula - Métodos Numéricos e Optimização (II)

## Programação Mestrado em Engenharia Física Tecnológica

Samuel M. Eleutério  
sme@tecnico.ulisboa.pt

Departamento de Física  
Instituto Superior Técnico  
Universidade de Lisboa

# Queda dos Corpos à Superfície da Terra

- Como se disse, um número muito significativo das **equações diferenciais**, em Física, são de **2ª ordem**.
- O **movimento**, a **uma dimensão** (1-dim), **sem atrito**, **de um corpo**, à **superfície da Terra**, é descrito pela **lei de Newton**:

$$F = -m g \quad \Leftrightarrow \quad m \frac{d^2 x}{dt^2} = -m g \quad \Leftrightarrow \quad \frac{d^2 x}{dt^2} = -g$$

- Usando as **definições** de **velocidade** e **aceleração**, obtemos

$$\frac{dv}{dt} = -g \qquad \frac{dx}{dt} = v(t)$$

ou seja, **transformámos** uma equação diferencial de **2ª ordem** num **sistema** de **duas** equações diferenciais de **1ª ordem**, que se podem resolver, como vimos anteriormente.

- Assim, a partir da **primeira** (com  **$t_0 = 0$** ):

$$dv = -g dt \quad \Leftrightarrow \quad \int_{v_0}^v dv = -g \int_{t_0=0}^t dt \quad \Leftrightarrow \quad v(t) = -g t + v_0$$

- **Substituindo** este resultado na **segunda** e **integrando**:

$$dx = v dt \quad \Leftrightarrow \quad \int_{x_0}^x dx = \int_0^t v dt \quad \Leftrightarrow \quad x(t) = -\frac{1}{2} g t^2 + v_0 t + x_0$$

# Queda dos Corpos à Superfície da Terra com Atrito

- Infelizmente, a **maioria das equações** não são assim tão **simples de resolver** como o caso anterior.
- Se considerarmos agora uma **força de atrito** proporcional ao **quadrado da velocidade** a 3-dim e a 1-dim:

$$\vec{F}_a = -k v(t)^2 \frac{\vec{v}}{|\vec{v}|} \quad ; \quad F_a = -k v(t)^2 \operatorname{sgn}(v)$$

em que **sgn(v)** é a **função sinal**.

- **Equação do movimento** da **queda dos corpos com atrito**:

$$m \frac{d^2x}{dt^2} = -m g - k v(t)^2 \operatorname{sgn}(v)$$

- Fazendo a sua **decomposição** num **sistema de duas equações de 1ª ordem** e **discretizando** com vista à **resolução numérica**:

$$\frac{\delta v}{\delta t} = -g - \frac{k}{m} v^2 \operatorname{sgn}(v) \quad v = \frac{\delta x}{\delta t}$$

- ou seja, usando o **método de Euler**:

$$\begin{aligned} v(t + \delta t) &= v(t) - g \delta t - \frac{k}{m} v(t)^2 \operatorname{sgn}(v(t)) \delta t \\ x(t + \delta t) &= x(t) + \mathbf{v(t)} \delta t \end{aligned}$$

# Método de Euler e Método de Euler-Cromer ( 'Prog31\_01.c' )

- Como se viu, a **discretização** do problema anterior conduziu a:

$$\begin{aligned}v(t + \delta t) &= v(t) - g \delta t - \frac{k}{m} v(t)^2 \operatorname{sgn}(v(t)) \delta t \\x(t + \delta t) &= x(t) + \mathbf{v} \delta t\end{aligned}$$

- Uma vez obtido o valor de  $\mathbf{v}(t + \delta t)$ , a partir da **primeira equação**, temos **dois valores** possíveis da **velocidade** para **substituir** na segunda equação:
  - **Método de Euler**: o **valor da velocidade** calculado no instante ' $t$ ': ' $\mathbf{v}(t)$ '.
  - **Método de Euler-Cromer**: o **valor da velocidade** calculado no instante ' $t + \delta t$ ': ' $\mathbf{v}(t + \delta t)$ '.
- Assim, o sistema anterior, usando o **Método de Euler-Cromer**, toma a forma:

$$\begin{aligned}v(t + \delta t) &= v(t) - g \delta t - \frac{k}{m} v(t)^2 \operatorname{sgn}(v(t)) \delta t \\x(t + \delta t) &= x(t) + \mathbf{v}(t + \delta t) \delta t\end{aligned}$$

# Método de Euler e Método de Euler-Cromer

- Podemos **sistematizar** os **dois métodos** aqui descritos e analisar as suas **diferenças**. Seja pois a equação diferencial:

$$\frac{d^2x}{dt^2} = f(x(t), t)$$

- O **método de Euler** conduz ao sistema:

$$v(t + \delta t) = v(t) + f(x(t), t) \delta t$$

$$x(t + \delta t) = x(t) + v(t) \delta t$$

- Enquanto o **método de Euler-Cromer** conduz a:

$$v(t + \delta t) = v(t) + f(x(t), t) \delta t$$

$$x(t + \delta t) = x(t) + v(t + \delta t) \delta t$$

- Se substituirmos  **$v(t + \delta t)$**  na equação de  **$x(t + \delta t)$** , obtemos:

$$x(t + \delta t) = x(t) + v(t) \delta t + f(x(t), t) \delta t^2$$

- Como se pode ver, esta expressão é igual à do **método de Euler mais** o termo  **$\delta t^2$** , ou seja, o **método de Euler-Cromer** acrescentar um termo **correctivo quadrático**.

# Método Euler, Erros e Problemas ('Prog33\_01.c')

- Os métodos de **Euler** ou de **Euler-Cromer** baseam-se na hipótese da derivada ser **aproximadamente constante** no intervalo  $\delta t$ .
- No entanto, em muitas situações, tal aproximação **não é razoavelmente satisfeita** e há **desvios** em relação à solução.
- E os **erros** vão-se **acumulando**...
- Para evidenciar as **diferenças** que surgem entre as **soluções exactas e aproximadas**, podemos analisar a equação:

$$\frac{dx}{dt} = x \quad \Rightarrow \quad x(t) = C e^t$$

- Pode ver-se no programa ('Prog33\_01.c') a **diferença** entre a solução exacta e a solução aproximada. O **desvio** torna-se **bastante evidente** à medida que se **augmenta** o passo '**dt**'.

## Método de Runge-Kutta de 2ª Ordem

- Já vimos que para **melhorar a convergência** das **soluções numéricas** é conveniente procurar **soluções não lineares**.
- Seja a **equação diferencial** e o termo **n** do **método de Euler**:

$$\frac{dx}{dt} = f(x, t) \qquad x_{n+1} = x_n + f(x_n, t_n) \delta t$$

- Procuremos então obter **informação** sobre a **derivada** no **interior do intervalo** para melhorar a **estimativa** do valor da **função**. Seja '**h**' o acréscimo da variável.
- Designemos por **k<sub>1</sub>** o **termo de Euler**:

$$k_1 = h f(x_n, t_n)$$

- Vamos agora fazer uma **estimativa no meio do intervalo**:

$$k_2 = h f\left(x_n + \frac{1}{2} k_1, t_n + \frac{1}{2} h\right)$$

- Podemos então calcular o **valor da função** no final do intervalo:

$$x_{n+1} = x_n + k_2$$

- Estas **três** últimas expressões (**k<sub>1</sub>**, **k<sub>2</sub>** e **x<sub>n+1</sub>**) definem o método de **Runge-Kutta de 2ª ordem**.

# Método de Runge-Kutta de 2ª Ordem

## Declínio Radioactivo ('Prog30\_02.c' e '33\_02.c')

- A aplicação do método de **Runge-Kutta de 2ª ordem** ao **declínio radioactivo** dá:

$$\frac{dx}{dt} = -\lambda x \quad \text{em que} \quad f(x_n, t_n) = -\lambda x_n$$

- Para **k<sub>1</sub>** e **k<sub>2</sub>** tem-se

$$\begin{aligned} k_1 &= h f(x_n, t_n) & k_2 &= h f(x_n + \frac{1}{2} k_1, t_n + \frac{1}{2} h) \\ k_1 &= -h \lambda x_n & k_2 &= h (-\lambda (x_n + \frac{1}{2} k_1)) \end{aligned}$$

- Substituindo **k<sub>1</sub>** em **k<sub>2</sub>**, obtém-se

$$k_2 = -\lambda h x_n + \frac{1}{2} \lambda^2 h^2 x_n$$

- E finalmente, tem-se o **termo geral**:

$$x_{n+1} = x_n + k_2$$

$$x_{n+1} = x_n - \lambda h x_n + \frac{1}{2} \lambda^2 h^2 x_n$$

que é uma expressão de **segunda ordem** em '**h**' ( $\delta t$ ).



# Método de Runge-Kutta de 4ª Ordem

- O método de **Runge-Kutta de 4ª ordem** é provavelmente o **método** de resolução de **equações diferenciais** mais utilizado, e generaliza o caso anterior (Ver '**Prog33\_03.c**').
- Nesta ordem, o método utiliza **quatro termos**:

$$k_1 = h f(x_n, t_n)$$

$$k_2 = h f(x_n + \frac{1}{2} k_1, t_n + \frac{1}{2} h)$$

$$k_3 = h f(x_n + \frac{1}{2} k_2, t_n + \frac{1}{2} h)$$

$$k_4 = h f(x_n + k_3, t_n + h)$$

- O valor da **função** no final do intervalo é então dado por:

$$y_{n+1} = y_n + \frac{1}{6} k_1 + \frac{1}{3} k_2 + \frac{1}{3} k_3 + \frac{1}{6} k_4$$

que é uma expressão com **potências** de '**h**' até à **4ª ordem**.

- Outras **variantes deste método** podem ser encontradas na **bibliografia da cadeira**, bem como **programas exemplificativos** das suas implementações.

# Precisão

## ('Prog32\_01.c')

- Para além dos **erros** inerentes aos **métodos** temos também os **erros** inerentes às **máquinas** que usamos.
- Como se sabe os **computadores** têm uma **precisão limitada** e a sua **correcta utilização** exige que conheçamos as **características específicas** dos sistemas que usamos.
- A **precisão máxima**, que podemos ter num cálculo, pode ser obtida usando um programa que **adiciona uma quantidade cada vez menor** a uma variável. Quando a variável **não é alterada** atingimos o limite.
- No tocante à **velocidade de cálculo**, é bom ter em conta que muitos **compiladores** fazem internamente o cálculo em '**double**'. Nestas situações, fazer os cálculos em '**float**' poderá conduzir a cálculos **mais lentos** devido aos '**castings**' daí resultantes.

# Eficiência de Cálculo

- Em **programas** com um **elevado número de operações** é **essencial** garantir uma **elevada eficiência** das tarefas a executar.
- Em mais do que uma ocasião, já verificámos que a **opção**, por uma ou por outra solução (**algoritmo**), nos conduz a **tempos de cálculos** significativamente **diferentes**.
- Também já se encontraram situações, em que a **memória** requerida pelo programa é **superior** à que lhe pode **ser atribuída**.
- Os **compiladores**, em geral, dispõem de **opções de otimização** que permitem:
  - 1 Diminuir o **espaço de memória** utilizado;
  - 2 Diminuir o **tempo de cálculo**.
- No entanto, devemos estar bem cientes de que a **melhor otimização** é a que **fazemos** ao desenvolver um programa.

# Eficiência de Cálculo

Algumas **regras básicas** são **essenciais** na **escrita do código** de um programa:

- **Antes** de começar a escrever um **programa** devemos **planificá-lo** cuidadosamente para garantir o menor número de operações;
- Eliminar **operações entre constantes** nos ciclos;
- Usar **macros** para implementar **pequenas funções** de uso muito frequente. Isto aumenta o tamanho do código mas reduz o tempo de acesso às funções;
- **Reduzir** ao mínimo o acesso de **leitura** e de **escrita** no ecran ou no disco;
- Utilizar o qualificativo '**register**' em variáveis de utilização **muito frequente** (nem sempre funciona);
- Ter em **atenção** a estruturação de **ciclos encastrados**.

# Eficiência de Cálculo

## ('Prog32\_02.c' a 'Prog32\_06.c')

- Os **programas** que se seguem (**Prog32\_02a6'**) ilustram as consequências de **diferentes implementações** do código do mesmo **programa básico**. São apresentados os **tempos** de **CPU** e os **tempos** de **Relógio** em segundos:

Programa	Opção de Código	CPU	Relógio
Prog32_02	<b>Código base sem escrita</b>	<b>0.24</b>	<b>0</b>
Prog32_03	<b>Escrita no ecran</b>	<b>31.61</b>	<b>68</b>
Prog32_04	<b>Escrita num ficheiro</b>	<b>5.55</b>	<b>6</b>
Prog32_05	<b>8./3. → 2.6666</b>	<b>0.13</b>	<b>0</b>
Prog32_06	<b>8./3. → 2.6666 e 'register'</b>	<b>0.13</b>	<b>0</b>

# Eficiência de Cálculo

## ('Prog32\_07.c' a 'Prog32\_09.c')

- Os programas **Prog32\_07a9** mostrou as diferenças de **tempos de cálculo** que se obtêm ao usar **'strlen'** na condição de um ciclo:

- 1** (**Prog32\_07**): usa **'strlen'** na condição de um ciclo;
- 2** (**Prog32\_08**): usa como condição do ciclo **'str[k] != 0'**;
- 3** (**Prog32\_09**): usa com condição do ciclo **'k < len'**, em que **'len'** é o comprimento da string.

Programa	Opção de Código	CPU	Relógio
Prog32_07	<b>'while (k &lt; strlen(str))'</b>	<b>5.99</b>	<b>6</b>
Prog32_08	<b>'while (str[k] != 0)'</b>	<b>1.92</b>	<b>2</b>
Prog32_09	<b>'while (k &lt; len)'</b>	<b>1.92</b>	<b>2</b>