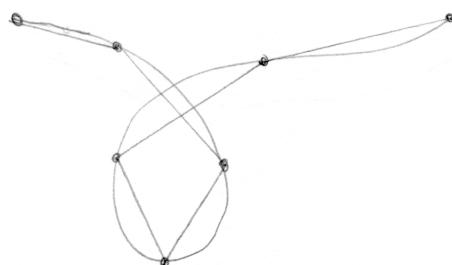


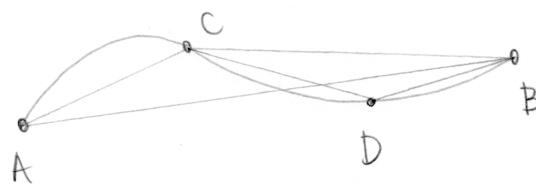
Em vários contextos no estudo de curvas, a questão do comprimento de uma dada curva surge. Nesta aula, construiremos o conceito de comprimento de arco que permite a definição de uma função que mede o comprimento de uma curva, bem como estudaremos propriedades relevantes desta função.

Nosso primeiro passo consiste em precisar a noção de comprimento de uma curva, procederemos como que se tivermos que medi-la com uma régua. Para tanto, precisamos inicialmente marcar alguns pontos sobre a curva, que usaremos para construir um polígono, cujas arestas podemos medir com a régua e obter uma aproximação para o comprimento de curva em questão.



Uma curva com um polígono inscrito.

Naturalmente, quanto mais pontos considerarmos, melhor será a aproximação fornecida pelo polígono inscrito.



Note que na figura anterior que conforme adicionarmos pontos maior L<sup>3-2</sup>  
é o comprimento do polígono:

$$\|\overline{AB}\| < \|\overline{ACB}\| < \|\overline{ACDB}\|$$

Por outro lado, a nossa intuição nos diz que o comprimento de  
nunhum tal polígono pode exceder o comprimento da curva. Dessa forma  
qualquer definição razável para o comprimento de uma curva deve fornecer  
um número que é um majorante (cota superior) do comprimento de  
todos os polígonos inscritos. De fato, devemos considerá-lo como  
o supremo (menor cota superior) do comprimento de todos os  
polígonos inscritos.

Há, no entanto, uma sutiliza importante na forma que introduzimos  
o comprimento de uma curva aíma, ele depende da existência do  
supremo dos comprimentos dos polígonos inscritos. Apesar de a maioria  
das curvas que surgem em considerações práticas satisfaçam tal  
hipótese, existem algumas curvas para as quais não existe um majorante  
para o comprimento dos polígonos inscritos. Por isso precisamos  
classificar as curvas em duas categorias:

\* retificáveis: curvas cujo comprimento dos polígonos inscritos é  
dimitido

\* não-retificáveis: curvas cujo comprimento dos polígonos inscritos

não é limitado.

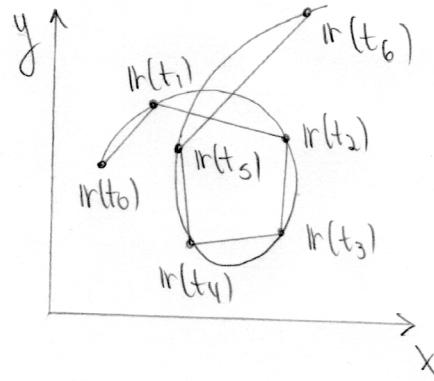
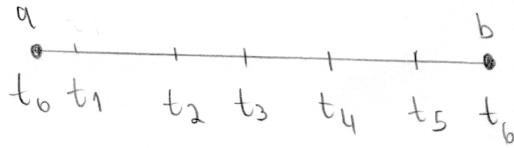
3-3

Seja uma curva  $\gamma$  parametrizada pela função vetorial:  $\mathbf{r}: D \subseteq \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}^n$ ,  $n \in \mathbb{N}$ , contínua, considere uma partição  $P$  do intervalo  $[a, b] \subseteq D$ :

$$P = \{t_i; 0 \leq i \leq m; i, m \in \mathbb{N}, t_0 = a, t_m = b, t_i < t_{i+1}\}$$

e denoti por  $\Pi(P)$  o polígono cujos vértices são os pontos  $\mathbf{r}(t_0), \dots, \mathbf{r}(t_n)$ .

Por exemplo, se  $n = 2$  e  $m = 6$ , a figura abaixo fornece uma representação gráfica da partição de  $[a, b]$  e do polígono correspondente:



O comprimento de qualquer um dos lados do polígono  $\Pi(P)$  é:

$$\|\mathbf{r}(t_i) - \mathbf{r}(t_{i-1})\|, \quad 1 \leq i \leq m$$

de forma que o comprimento total do polígono é:

$$|\Pi(P)| = \sum_{i=1}^m \|\mathbf{r}(t_i) - \mathbf{r}(t_{i-1})\|$$

Com isso podemos finalmente formular a definição de comprimento de arco:

Definição 3.1: "Se existir um  $M \in \mathbb{R}_+$ , tal que  $|\Pi(P)| \leq M$

3-4

para qualquer partição  $P$  de  $[a,b]$ , dizemos que a curva  $\gamma$  é retificável e o seu comprimento de arco definido como

$$\Lambda(a,b) = \sup_P |\Pi(P)|.$$

(caso não exista tal  $M \in \mathbb{R}_+$ , dizemos que a curva é não-retificável.)

Claramente, se existir um  $M \in \mathbb{R}_+$  como na definição 3.1, temos que para qualquer partição  $P$  de  $[a,b]$  deve ser válido que:

$$|\Pi(P)| \leq \Lambda(a,b) \leq M$$

visto que o supremo não pode exceder nenhum majorante.

Teorema 3.2: "Seja  $\gamma$  uma curva parametrizada por  $\mathbf{r}: D \subseteq \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}^n$  e

considere o vetor velocidade  $\mathbf{v}(t) = \mathbf{r}'(t)$ , cujo módulo é denotado por  $v(t) = \|\mathbf{v}(t)\|$ . Se  $v: [a,b] \subseteq D \subseteq \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$  for contínua, então a curva  $\gamma$  é retificável e o seu comprimento de arco  $\Lambda(a,b)$  satisfaz a desigualdade:

$$\Lambda(a,b) \leq \int_a^b v(t) dt .$$

Demonstração:

Para cada partição  $P$  de  $[a,b] \subseteq D$  temos que:

$$|\Pi(P)| = \sum_{i=1}^m \|r(t_i) - r(t_{i-1})\| = \sum_{i=1}^m \left\| \int_{t_{i-1}}^{t_i} dt \, r'(t) \right\|$$

$$= \sum_{i=1}^m \left\| \int_{t_{i-1}}^{t_i} dt \, v(t) \right\| \leq \sum_{i=1}^m \int_{t_{i-1}}^{t_i} dt \|v(t)\| = \int_a^b v(t) dt$$

Onde na segunda passagem exploramos o fato de  $r'(t)$  ser contínua para invocar o segundo teorema fundamental do cálculo (teorema 2.16), enquanto que a desigualdade é uma consequência do teorema 2.18. Portanto,

$$|\Pi(P)| \leq \int_a^b v(t) dt$$

para qualquer partição  $P$  de  $[a,b]$ . Consequentemente, o número  $\int_a^b v(t) dt$  é um majorante para o conjunto de todos os  $|\Pi(P)|$ .

Demonstramos, portanto, que a curva  $\gamma$  é retifável e ao mesmo tempo que,

$$\lambda(a,b) \leq \int_a^b v(t) dt.$$

■

O teorema 3.2 nos ensina que o comprimento de arco de uma curva  $\gamma$ , parametrizada por uma função  $r : [a,b] \subset \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}^n$  não pode exceder a integral do módulo da velocidade,  $\|r'(t)\|$ .

# 1 - Aditividade do Comprimento de Arco

Nesta seção demonstraremos um daqueles resultados que não intuitivamente óbvios, mas cujas demonstrações não são triviais. A saber, demonstraremos que se uma curva retificável for dividida em dois pedaços, o comprimento total da curva é a soma dos comprimentos dos pedaços em que foi dividida. Essa propriedade é denominada aditividade do comprimento de arco.

Teorema 3.3: "Seja  $\gamma$  uma curva retificável parametrizada por uma função vetorial  $\mathbf{r}: [a,b] \subset \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}^n$  com comprimento de arco  $\Lambda(a,b)$ . Se  $c \in (a,b)$ , denotando por  $\gamma_1$  e  $\gamma_2$  as curvas parametrizadas por  $\mathbf{r}: [a,c] \rightarrow \mathbb{R}^n$  e  $\mathbf{r}: [c,b] \rightarrow \mathbb{R}^n$ , respectivamente. Então  $\gamma_1$  e  $\gamma_2$  são retificáveis e, se  $\Lambda(a,c)$  e  $\Lambda(c,b)$  denotarem seus respectivos comprimentos de arco, tem-se que:

$$\Lambda(a,b) = \Lambda(a,c) + \Lambda(c,b).$$

Demonstração:

Sejam  $P_1$  e  $P_2$  partições de  $[a,c]$  e  $[c,b]$ , respectivamente. Claramente,  $P = P_1 \cup P_2$  fornece uma partição de  $[a,b]$ , para a qual temos que

$$|\Pi(P_1)| + |\Pi(P_2)| = |\Pi(P)| \leq \Lambda(a,b) \quad (*)$$

em virtude da definição 3.1. Mostramos, pois, também devido à definição 3.1 [3-7]

que  $\gamma_1$  e  $\gamma_2$  não retificáveis, pois  $|\Pi(P_1)|$  e  $|\Pi(P_2)|$  não limitados.

$$(*) \Rightarrow |\Pi(P_1)| \leq \Lambda(a,b) - |\Pi(P_2)|$$

Fixando  $P_2$  e deixando  $P_1$  variar sobre todos os possíveis partições de

$[a,c]$ , concluímos que  $\Lambda(a,b) - |\Pi(P_2)|$  é um majorante para

todos os números  $|\Pi(P_1)|$ , que por definição, não pode ser menor do

que  $\Lambda(a,c) = \sup_{P_1} |\Pi(P_1)|$ . Logo,

$$\Lambda(a,c) \leq \Lambda(a,b) - |\Pi(P_2)|$$

$$\Rightarrow |\Pi(P_2)| \leq \Lambda(a,b) - \Lambda(a,c)$$

Demonstrando que  $\Lambda(a,b) - \Lambda(a,c)$  é um majorante de  $|\Pi(P_2)|$ , novamente

da definição do supremo, temos que

$$\Lambda(c,b) = \sup_{P_2} |\Pi(P_2)| \leq \Lambda(a,b) - \Lambda(a,c)$$

$$\Rightarrow \Lambda(a,c) + \Lambda(c,b) \leq \Lambda(a,b)$$

Para demonstrarmos a desigualdade recíproca, consideramos uma partição arbitrária  $P$  de  $[a,b]$ . Se adicionarmos o ponto  $c$  a  $P$ ,

ou seja, considerarmos a partição  $\tilde{P} = P \cup \{c\}$ , obtemos uma

partição  $P_1 \subset \tilde{P}$  de  $[a, c]$  e uma partição  $P_2 \subset \tilde{P}$  de  $[c, b]$ . Tão que:

$$|\Pi(P)| \leq |\Pi(\tilde{P})| = |\Pi(P_1)| + |\Pi(P_2)| \leq \Lambda(a, c) + \Lambda(c, b)$$

Reemonstrando que  $\Lambda(a, c) + \Lambda(c, b)$  é um majorante para  $|\Pi(P)|$ . Logo

$$\Lambda(a, b) = \sup_P |\Pi(P)| \leq \Lambda(a, c) + \Lambda(c, b).$$

Combinando as duas desigualdades demonstramos a tese.

□

## 2 - A Função Comprimento de Arco

Seja  $\gamma$  uma curva parametrizada por uma função vetorial  $r: D \subseteq \mathbb{R} \xrightarrow{t_0} \mathbb{R}^n$ ,

cujº argumento corresponde ao tempo. Uma questão corriqueira é a seguinte:

Q: Quanto se moveu uma partícula ao longo de  $\gamma$  em um tempo?

Uma maneira de respondermos tal questão em geral consiste em utilizar o comprimento de arco para definir a seguinte função

$$s: D \subseteq \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}_+, \quad t \mapsto s(t) = \Lambda(t_0, t), \quad \forall t > t_0 \in D$$

$$\text{com } s(t_0) = 0.$$

onde o requisito  $s(t_0) = 0$  simplesmente reflete a hipótese de que o movimento se inicia em  $t_0$ .

Teorema 3.4 : " Para qualquer curva retificável, a função comprimento de arco  $s(t)$  é monotonicamente crescente em  $[t_0, t_f] \subseteq D$ , i.e.,  $s(t_1) \leq s(t_2)$  se  $t_0 \leq t_1 < t_2 \leq t_f$ . "

Demonstração: Suponha  $t_0 \leq t_1 < t_2 \leq t_2$ , então

$$s(t_2) - s(t_2) = \Lambda(t_0, t_2) - \Lambda(t_0, t_1) = \Lambda(t_1, t_2)$$

devido ao teorema 3.3. Como  $\Lambda(t_1, t_2) \geq 0$  por definição, concluímos a veracidade da tese.  $\blacksquare$

O próximo teorema estabelece a existência da derivada da função comprimento de arco e a relaciona com a velocidade da partícula.

Teorema 3.5 : " Seja  $\gamma$  uma curva retificável parametrizada por uma função vetorial  $\mathbf{r}: [t_0, t_f] \subseteq \mathbb{R} \xrightarrow{\text{C}^1} \mathbb{R}^n$  e denote a norma da velocidade por:  $\|\mathbf{r}'(t)\| = v(t)$ . Se  $s(t)$  for a função comprimento de arco associada à curva  $\gamma$  então  $s(t)$  é diferenciável e  $s'(t) = v(t)$ ,  $\forall t \in (t_0, t_f)$ ."

Demonstração: Introduza a função

$$f(t) = \int_{t_0}^t v(\tau) d\tau$$

Do primeiro teorema fundamental do cálculo segue que  $f'(t) = v(t)$ .

Queremos então demonstrar que  $s'(t) = v(t)$ . Para tanto consideramos

3-10

$$\left\| \frac{r(t+h) - r(t)}{h} \right\| \text{ com } h > 0, t \in (t_0, t_f)$$

Como o segmento ligando os pontos  $r(t+h)$  e  $r(t)$  pode ser interpretado como o polígono aproximador para o arco unindo tais pontos, temos que:

$$\begin{aligned} \|r(t+h) - r(t)\| &\leq \Delta(t, t+h) = \Delta(t_0, t+h) - \Delta(t_0, t) \\ &= s(t+h) - s(t) \end{aligned}$$

Por outro lado o teorema 3.2 afirma que

$$\Delta(t, t+h) \leq \int_t^{t+h} v(\tau) d\tau$$

Logo,

$$\left\| \frac{r(t+h) - r(t)}{h} \right\| \leq \frac{s(t+h) - s(t)}{h} \leq \frac{1}{h} \int_t^{t+h} v(\tau) d\tau = \frac{f(t+h) - f(t)}{h}$$

Argumentos similares demonstram que as desigualdades acima também são válidas para  $h < 0$ . Tomando, portanto, o limite  $h \rightarrow 0$ , e notando que:

$$\lim_{h \rightarrow 0} \left\| \frac{r(t+h) - r(t)}{h} \right\| = \left\| \lim_{h \rightarrow 0} \frac{r(t+h) - r(t)}{h} \right\| = \|v(t)\| = v(t)$$

$$\lim_{h \rightarrow 0} \frac{f(t+h) - f(t)}{h} = v(t)$$

podemos invocar o teorema do confronto para concluir que:

$$\lim_{h \rightarrow 0} \frac{s(t+h) - s(t)}{h} = v(t) \Rightarrow s'(t) = v(t).$$

B-11

Usando o resultado do teorema 3.3, a saber, que  $s'(t) = v(t)$  em conjunto com o segundo teorema fundamental do cálculo, podemos calcular o comprimento de arco ao integrarmos a norma da velocidade.

Consequentemente, a distância percorrida por uma partícula em movimento ao longo da curva  $\gamma$  no intervalo  $[t_1, t_2] \subset [t_0, t_f]$  é

$$s(t_2) - s(t_1) = \int_{t_1}^{t_2} s'(t) dt = \int_{t_1}^{t_2} v(t) dt$$

$$\text{Como: } s(t_2) - s(t_1) = \Delta(t_0, t_2) - \Delta(t_0, t_1) = \Delta(t_1, t_2)$$

$$\Rightarrow \Delta(t_1, t_2) = \int_{t_1}^{t_2} v(t) dt$$

Exemplo 3.6: " (a) Comprimento de um arco circular: seja um círculo

de raio  $r$  e centro na origem parametrizado em coordenadas polares por:

$$\mathbf{r}(\theta) = r \cos \theta \mathbf{\hat{e}}_1 + r \sin \theta \mathbf{\hat{e}}_2$$

$$\Rightarrow \mathbf{v}(\theta) = \mathbf{r}'(\theta) = -r \sin \theta \mathbf{\hat{e}}_1 + r \cos \theta \mathbf{\hat{e}}_2$$

$$\Rightarrow v(\theta) = \|w(\theta)\| = \sqrt{r^2 \sin^2 \theta + r^2 \cos^2 \theta} = r$$

3-12

Logo, o comprimento do arco compreendido entre  $\theta_1$  e  $\theta_2$  é

$$A(\theta_1, \theta_2) = \int_{\theta_1}^{\theta_2} v(\theta) d\theta = \int_{\theta_1}^{\theta_2} r d\theta = r(\theta_2 - \theta_1)$$

Ou seja, o comprimento de um arco de círculo é proporcional ao ângulo que subtende e ao raio do círculo.

(b) Comprimento do gráfico de uma função real: seja  $f: [a, b] \subset \mathbb{R} \xrightarrow{f} \mathbb{R}$ ,

seu gráfico é por definição o conjunto

$$\{(x, f(x)) \mid x \in [a, b]\}$$

que pode ser tratado como uma curva parametrizada por

$$r: [a, b] \subset \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}^2, \quad t \mapsto r(t) = t\mathbf{e}_1 + f(t)\mathbf{e}_2$$

$$\Rightarrow w(t) = r'(t) = \mathbf{e}_1 + f'(t)\mathbf{e}_2$$

$$\Rightarrow v(t) = \|w(t)\| = \sqrt{1 + [f'(t)]^2}$$

Logo, o comprimento do gráfico de  $f$  correspondente ao intervalo  $[a, x]$  é

$$s(x) = \int_a^x v(t) dt = \int_a^x \sqrt{1 + [f'(t)]^2} dt$$

### 3 - Reparametrização de Curvas por Comprimento de Arco

3-13

Muitas vezes em aplicações práticas é conveniente que parametrizemos uma dada curva pelo seu comprimento de arco. Seja, pois, uma curva  $\gamma$  parametrizada por  $\mathbf{r}: [a, b] \subset \mathbb{R} \xrightarrow{\text{f1}} \mathbb{R}^n$ ,  $t \mapsto \mathbf{r}(t) = \sum_{i=1}^n r_i(t) \mathbf{e}_i$ , queremos parametrizá-la com respeito ao seu comprimento de arco, para tanto:

- 1) Encontramos a função comprimento de arco

$$s(t) = \int_a^t \|\mathbf{r}'(\tau)\| d\tau$$

- 2) Invertemos (se possível)  $s(t)$ , encontrando

$$t: [0, l] \subset \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}, t \mapsto t(s)$$

- 3) Fazemos a composição de  $\mathbf{r}(t)$  com  $t(s)$  para obter:

$$\tilde{\mathbf{r}}(s) = \mathbf{r}[t(s)] = \sum_{i=1}^n r_i(t(s)) \mathbf{e}_i$$

Exemplo 3.7: "Reparametrizar pelo comprimento de arco a curva parametrizada por:

$$\mathbf{r}(t) = e^t \cos t \mathbf{e}_1 + e^t \sin t \mathbf{e}_2, \forall t \in \mathbb{R}_+$$

- 1)  $s(t) = \int_0^t \|\mathbf{r}'(\tau)\| d\tau$

Commo:

$$\begin{aligned}\|\mathbf{r}'(\theta)\| &= \left\| \left( e^{\theta} \cos \theta - e^{\theta} \sin \theta \right) \mathbf{e}_1 + \left( e^{\theta} \sin \theta + e^{\theta} \cos \theta \right) \mathbf{e}_2 \right\| \\ &= \left( e^{2\theta} (\cos \theta - \sin \theta)^2 + e^{2\theta} (\sin \theta + \cos \theta)^2 \right)^{1/2} \\ &= e^{\theta} \left( 2 \cos^2 \theta + 2 \sin^2 \theta \right) = e^{\theta} \sqrt{2}\end{aligned}$$

$$\Rightarrow s(t) = \int_0^t \sqrt{2} e^{\tau} d\tau = \sqrt{2} (e^t - 1)$$

2) Invertendo  $s(t)$ :

$$s(t) = \sqrt{2} (e^t - 1) \Rightarrow e^t = 1 + \frac{s}{\sqrt{2}} \Rightarrow t = \log \left( 1 + \frac{s}{\sqrt{2}} \right)$$

$$\Rightarrow t(s) = \log \left( 1 + \frac{s}{\sqrt{2}} \right), \forall s \in \mathbb{R}_+$$

3) Compondo  $\mathbf{r}(t)$  com  $t(s)$ 

$$\begin{aligned}\tilde{\mathbf{r}}(s) &= \mathbf{r}[t(s)] = e^{\log \left( 1 + \frac{s}{\sqrt{2}} \right)} \cos \left[ \log \left( 1 + \frac{s}{\sqrt{2}} \right) \right] \mathbf{e}_1 \\ &\quad + e^{\log \left( 1 + \frac{s}{\sqrt{2}} \right)} \sin \left[ \log \left( 1 + \frac{s}{\sqrt{2}} \right) \right] \mathbf{e}_2\end{aligned}$$

$$\Rightarrow \tilde{\mathbf{r}}(s) = \left( 1 + \frac{s}{\sqrt{2}} \right) \left\{ \cos \left[ \log \left( 1 + \frac{s}{\sqrt{2}} \right) \right] \mathbf{e}_1 + \sin \left[ \log \left( 1 + \frac{s}{\sqrt{2}} \right) \right] \mathbf{e}_2 \right\}$$

 $\forall s \in \mathbb{R}_+ . //$