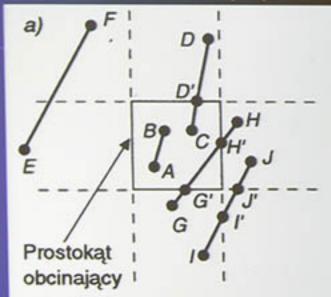
Algorytm Cohena-Sutherlanda (1)

Podstawowe kroki algorytmu

- Akceptacja odcinka (AB)
- Odrzucenie odcinka (EF)
- Podział odcinka krawędzią obcinającą na dwie części, tak aby jedną można było odrzucić (iteracyjne obcinanie odcinka)



Algorytm bardzo efektywny gdy

- Duży prostokąt obcinający (obejmuje większość pola wyświetlania)
- Mały prostokąt obcinający



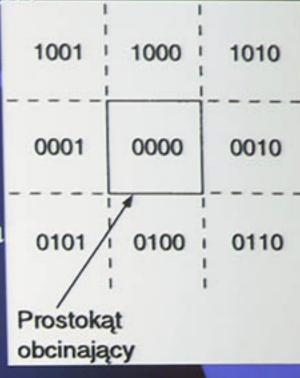
Algorytm Cohena-Sutherlanda (2)

Czterobitowe kody obszarów (b₁, b₂, b₃, b₄)

- $\bullet b_1: y \ge y_{\max}$
- $\mathbf{b}_2: \mathbf{y} < \mathbf{y}_{\min}$
- $\mathbf{b}_3: \mathbf{x} \geq \mathbf{x}_{\max}$
- $\mathbf{b}_4:\mathbf{x}\leq\mathbf{x}_{\min}$

Analiza kodów początku i końca odcinka

 Jeśli czterobitowe kody są zerowe to odcinek jest akceptowany (suma logiczna - OR)



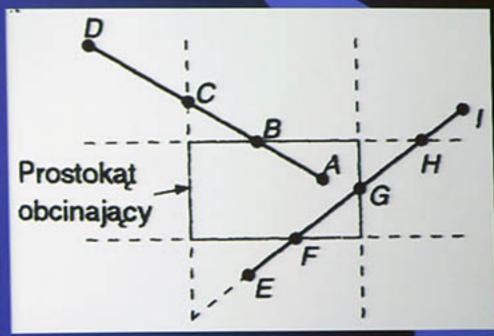
 Jeśli iloczyn logiczny (AND) kodów nie jest równy zero to odcinek można odrzucić

Algorytm Cohena-Sutherlanda (3)

Podział odcinka
Podziału dokonujemy wykorzystując krawędź,
którą odcinek przecina. W algorytmie musimy
korzystać z tego samego porządku testowania np.

(góra, dół, prawa, lewa)

Bity kodu odpowiadają przecinanym krawędziom



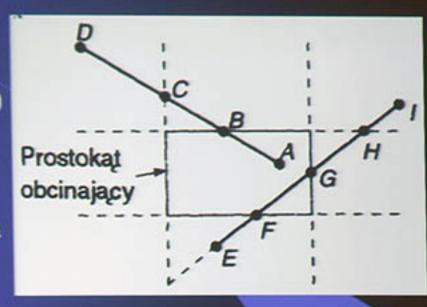
Przykład 1

Odcinek AD (A - 0000, D - 1001)

- \triangle A OR D = 1001 <> 0 Nie można zaakceptować odcinka
- A AND D = 0

Nie można odrzucić odcinka

- Wybieramy punkt D (jako punkt zewnętrzny) Odcinek przecina krawędź górną i lewą (kod 1001)
- Obeinamy krawędzią górną i otrzymujemy AB Porzadek testowania powoduje, że najpierw obcinamy krawedzią gorną
- Analizujemy odcinek AB



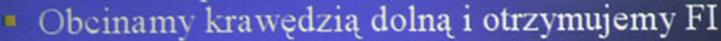
Przykład 2

Odcinek EI (E - 0100, I - 1010)

Nie można zaakceptować ani odrzucić odcinka

 Wybieramy punkt E (jako punkt zewnętrzny)

Odcinek przecina krawędź dolną



Analizujemy FI (F - 0000, I - 1010)

Nie można zaakceptować ani odrzucić odcinka

Wybieramy punkt zewnętrzny I

Odcinek przecina krawędź górną i prawą.

- Obcinamy krawędzią górną i otrzymujemy FH (H-0010)
- Analizujemy odcinek FH i otrzymujemy FG

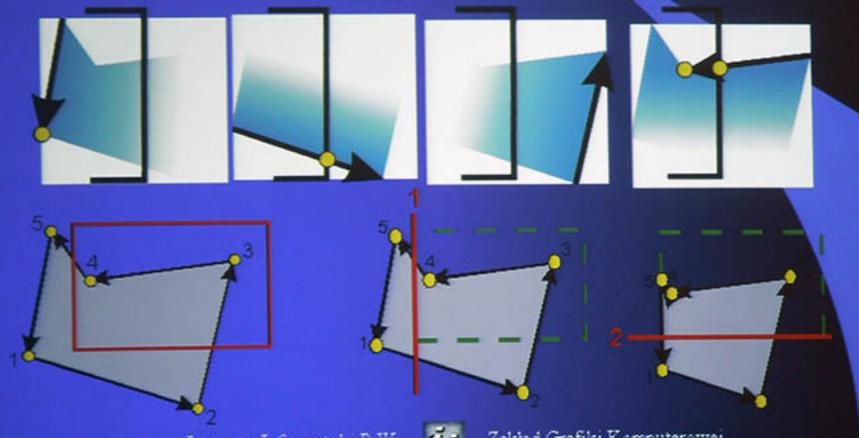


Prostokat

obcinający

Algorytm Sutherlanda-Hodgmana

Obcinanie wielokąta prostą obcinającą (obcinanie kolejnymi krawędziami wielokata)



Instytutu Informatyki P. W



Zakład Grafiki Komputerowej

Krzywe parametryczne

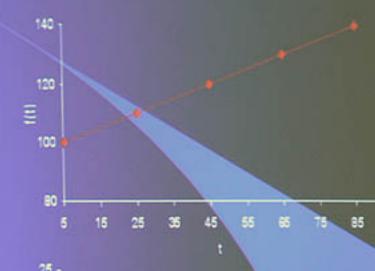
$$x = f_x(t); y = f_y(t)$$

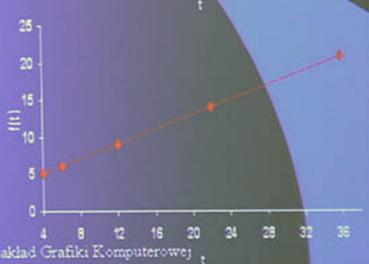
• funkcje liniowe
$$x = 20t + 5$$

• funkcje nieliniowe $x = 2t^2 + 4$

$$y = t^2 + 5$$
t 0 1 2 3 4
x 4 6 12 22 36
y 5 6 9 14 21

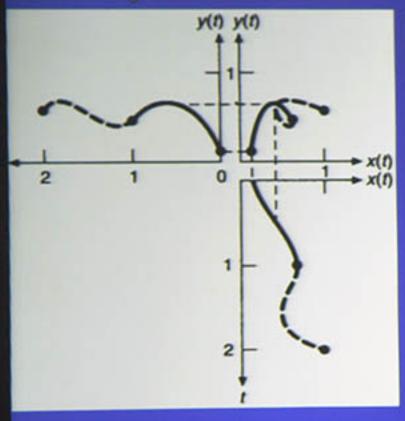
jeśli t'
$$\in$$
 <0,1> t' = 1/4*t => t = 4t'
x' = 2(4t')^2 + 4 = 32t'^2 + 4
y' = (4t')^2 + 5 = 16t'^2 + 5
t' = (0, 1/4, 1/2, 3/4, 1)







Parametryczne krzywe trzeciego stopnia



$$f(t) = at^3 + bt^2 + ct^1 + d$$

$$\begin{aligned} x(t) &= a_x t^3 + b_x t^2 + c_x t^1 + d_x \\ y(t) &= a_y t^3 + b_y t^2 + c_y t^1 + d_y \\ z(t) &= a_z t^3 + b_z t^2 + c_z t^1 + d_z \end{aligned}$$

$$Q(t) = [x(t), y(t), z(t)]$$

- Regula Hornera f(t) = ((at+b)t+c)t+d
- Wektory styczne w punkcie

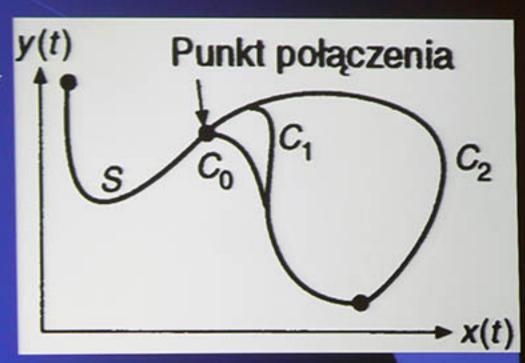
$$Q'(t) = [d/dt x(t), d/dt y(t), d/dt z(t)]$$

$$f'(t) = 3at^2 + 2bt + c$$

Ciagłość

Ciagłość geometryczna

- Gº połączenie segmentów
- kierunki wektorów stycznych (nachylenie segmentów) równe w punkcie połączenia



Ciaglość parametryczna Cn

pochodna jest parametrycznym wektorem stycznym

- C¹ kierunki i długości wektorów stycznych (pierwsza pochodna) są równe
- C² kierunki i długości wektorów drugiej pochodnej są równe

Krzywa jako kombinacja liniowa punktów (1)

$$P(x,y) = P(f_x(t), f_y(t))$$

 $f(t) = at +b$

- punkt początkowy $P_p(x_p, y_p)$ $\underline{t=0}$: $P_p = (x_p = x(0), y_p = y(0));$
- punkt końcowy P_k(x_k, y_k)
 t = 1 :
 P_k = (x_k=x(1), y_k=y(1));

$$\begin{cases} x = a_x t + b_x \\ y = a_y t + b_y \end{cases}$$

$$\begin{cases} x_p = x(0) = b_x \\ x_k = x(1) = a_x + b_x = a_x + x_p \end{cases}$$

$$\begin{cases} y_p = y(0) = b_y \\ y_k = x(1) = a_y + b_y = a_y + y_p \end{cases}$$

Krzywa jako kombinacja liniowa punktów (2)

Dla punktów $P_p(x_p, y_p)$ i $P_k(x_k, y_k)$ wyznaczamy współczynniki a_x , b_x , a_y , b_y

$$b_{x} = x_{p} \qquad b_{y} = y_{p}$$

$$a_{x} = x_{k} - x_{p} \qquad a_{y} = y_{k} - y_{p}$$

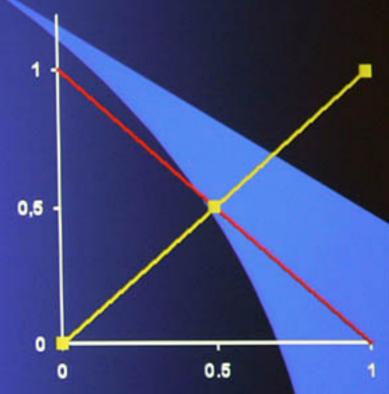
$$x = a_{x} t + b_{x} = (x_{k} - x_{p}) t + x_{p} \quad t \in <0,1>$$

$$y = a_{y} t + b_{y} = (y_{k} - y_{p}) t + y_{p}$$

$$\begin{cases} x = x_{p} (1-t) + x_{k} t \\ y = y_{p} (1-t) + y_{k} t \end{cases}$$

$$Q(t) = (1-t) P_{p} + t P_{k}$$

$$Q(t) = \Sigma_{i} W_{i}(t) P_{i}$$



Krzywe Béziera

Określone przez punkty końcowe (P₁,P₄) i dwa punkty kontrolne (P₂,P₃).

$$Q(t) = \sum_{i=0}^{n} B_{i}^{n}(t) P_{i+1} \qquad t \in \{0, 1\}$$

$$B_{0}^{3} = (1-t)^{3} \qquad B_{1}^{3} = 3t (1-t)^{2}$$

$$B_{2}^{3} = 3t^{2}(1-t) \qquad B_{3}^{3} = t^{3}$$

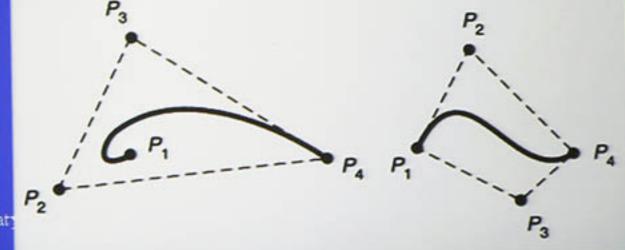
$$Q(t) = (1-t)^3 P_1 + 3t(1-t)^2 P_2 + 3t^2(1-t) P_3 + t^3 P_4$$

$$Q(0) = P_1$$

$$Q(1) = P_4$$

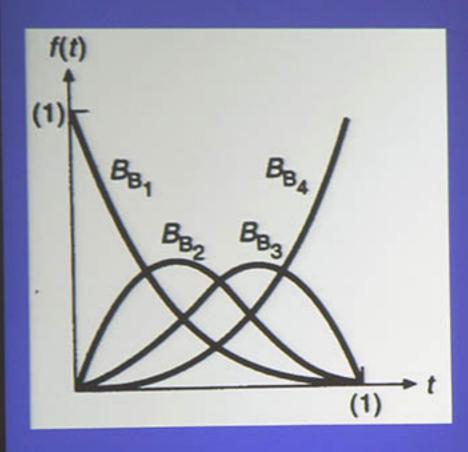
•
$$Q'(0) = 3(P_2 - P_1)$$

•
$$Q'(1) = 3(P_4 - P_3)$$



Instytutu Informat

Własności krzywych Béziera



Wielomiany Bernsteina

- $\sum_{i=0}^{n} B_i^n = 1$
- B_iⁿ(t)≥ 0 dla t∈<0,1>

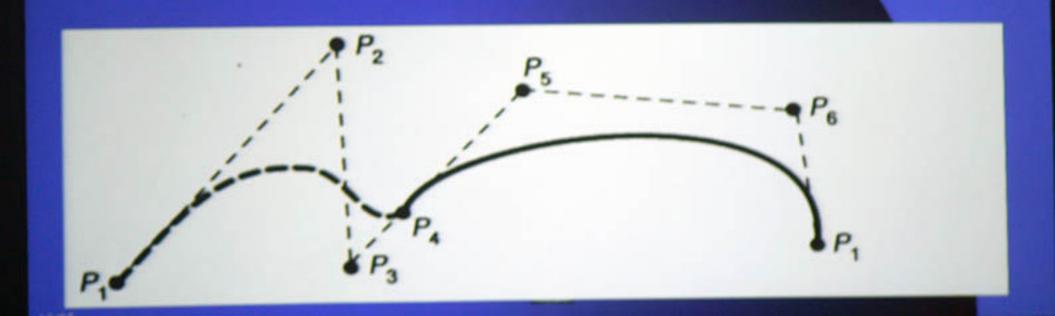
Własności krzywych

- początek w P₁
- koniec w P₄
- w P₁ krzywa jest styczna do wektora P₂ -P₁
- w P₄ krzywa jest styczna do wektora P₄ -P₃
- krzywa zawarta jest w wielokącie rozpiętym na punktach kontrolnychiastytutu Informatyki P W. Zakład Grafiki Komputerowej

Łączenie krzywych Beziera

- \mathbf{x}^{l} segment lewy
- xr segment prawy
- Ciagłość C⁰
 x¹ (1) = x^r(0) = P₄

Ciagłość C¹ $d/dt x^{l}(1) = d/dt x^{r}(0)$ $d/dt x^{l}(1) = 3(P_4 - P_3)$ $d/dt x^{r}(0) = 3(P_5 - P_4)$ $P_4 - P_3 = P_5 - P_4$

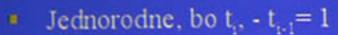


Jednorodne nieułamkowe krzywe B-sklejane

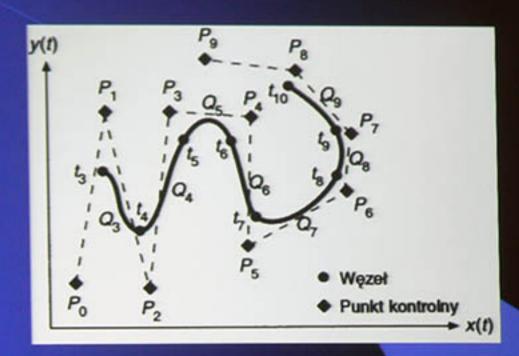
- Złożona z segmentów Q_i
- Segment określony jest przez 4 punkty kontrolne P_{i-3}, P_{i-2}, P_{i-2}, P_i między węzłami <t_i, t_{i-1}>

$$Q_3 : P_0 - P_3 \text{ dla } t \in Q_4 : P_1 - P_4 \text{ dla } t \in$$

. . .



- Nieułamkowe funkcje wielomianowe
- B bo reprezentowanie jako sumy ważone wielomianowych funkcji bazowych



- Bardzo gładkie ciągłość C⁰,C¹,C²
- Sterowanie lokalne zmiana punktu wpływa na 4 segmenty
- można łatwo "zamykać" dodając punkty P₀, P₁, P₂

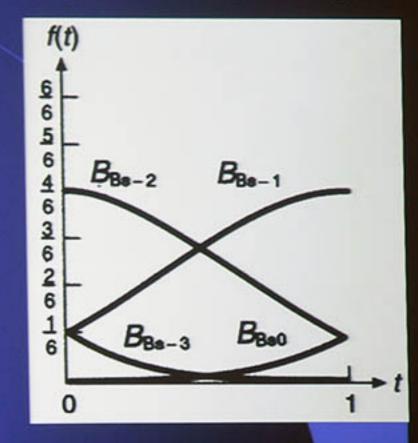


Funkcje bazowe krzywej B-sklejanej

Q(t) =

$$B_{.3}$$
: $((1-t)^3/6) P_{i.3}$ +
 $B_{.2}$: $((3t^3-6t^2+4)/6) P_{i.2}$ +
 $B_{.1}$: $((-3t^3+3t^2+3t+1)/6) P_{i.1}$ +
 B_0 : $(t^3/6) P_i$

- $\Sigma_{i=-3}^{0} B_{i} = 1$
- $B(t) \ge 0$ dla $t \in <0,1>$



 Segment Q_i zawarty jest w wielokącie rozpiętym na punktach kontrolnych