

Računarska grafika

Odsecanje



Odsecanje

- Odsecanje ili isecanje (*Clipping*)
 - uklanjanje svih delova primitiva izvan prozora kroz koji se slika posmatra
- Pokrivanje (*Covering, Shielding*)
 - uklanjanje delova primitiva unutar prozora
- Predmet lekcije: 2D algoritmi odsecanja
- Algoritmi za odsecanje se dele prema sledećim kriterijumima:
 - prema primitivi koja se odseca
 - tačka
 - linija
 - poligon
 - prema prozoru za odsecanje (*clipping window*)
 - pravougaoni prozor, paralelan osama
 - konveksni poligon
 - proizvoljan poligon

Selektivno postavljanje piksela

- Algoritam rešava problem odsecanja proizvoljne tačke izvan prozora
- Umesto `SetPixel`, primitive se iscrtavaju pozivima `SelSetPixelInWin`
- Ako je prozor pravougaoni, ivice paralelne osama, a pripadaju prozoru:

```
Type Window = Record left,right:Xres; bottom,top:Yres End;  
Procedure SelSetPixelInRect (w:Window, p:Point, v:Value);  
Begin  
    If (w.left <= p.x) and (p.x <= w.right) and  
       (w.top >= p.y) and (p.y >= w.bottom) Then  
        SetPixel (p.x,p.y,v)  
    End
```
- Ako je prozor proizvoljan poligon:

```
Procedure SelSetPixelInPolygon (py:Polygon, p:Point, v:Value);  
Begin If Inside(p,py) Then SetPixel (p.x,p.y,v) End
```
- Metod je neefikasan jer se za svaki piksel vrši ispitivanje

Cohen-Sutherland algoritam

- Algoritam `SetPixelInRect` primenjen na liniju je podjednako spor:
 - kada se radi o linijama koje se delimično odbacuju
 - kada se radi o linijama koje se u celini prihvataju ili odbacuju
- Cohen-Sutherland-ov algoritam efikasno rešava problem odsecanja linija izvan pravougaonog prozora
- Osnovna ideja algoritma
 - da se najpre pokuša da se linija u celini prihvati ili odbaci
 - ukoliko se ne uspe – određuje se presek linije i produžene ivice prozora
 - krajnja tačka linije van prozora se premešta u tačku preseka
 - ponovo se pokušava prihvatanje ili odbacivanje preostalog dela linije
 - ponavlja se postupak za svaku od produženih ivica prozora do prihvatanja ili odbacivanja preostalog dela linije

C-S algoritam (1)

1. Ivice prozora se produže tako da se cela slika podeli u 9 oblasti
2. Svakoj oblasti se pridružuje 4-bitni položajni kod (*Outcode*):
 $b_3b_2b_1b_0$ - gde svaki bit označava jednu oblast:

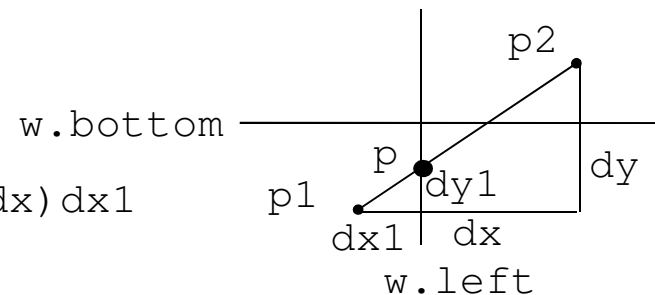
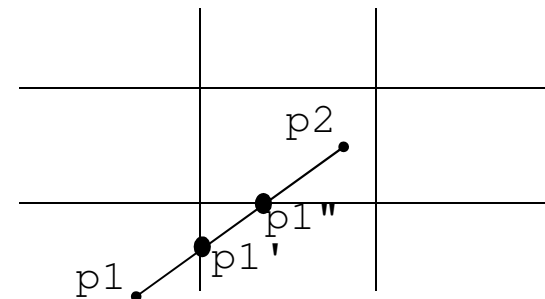
b_3 - iznad
 b_2 - ispod
 b_1 - desno
 b_0 - levo

1001	1000	1010
0001	0000	0010
0101	0100	0110

3. Za krajnje tačke linije p_1 i p_2 određuju se položajni kodovi c_1 i c_2
4. Vršiti se ispitivanje:
 - a. Ako su i c_1 i c_2 jednaki 0 tada je $(c_1 | c_2) == 0 \Rightarrow$ linija se trivijalno prihvata
 - b. Ako c_1 i c_2 imaju barem 1 zajednički bit $(c_1 \& c_2) != 0 \Rightarrow$ linija se cela odbacujeNapomena: ovim se ne odbacuju sve linije koje su u celini van prozora (npr. $c_1 == 0100$, $c_2 == 0010$)

C-S algoritam (2)

5. Za preostale linije, ispituje se da li je tačka koja nije u prozoru ($c \neq 0$)
levo, desno, iznad ili ispod prozora
 - nalazi se presek linije koja se odseca sa odgovarajućom produženom ivicom prozora
 6. Krajnja tačka linije se premešta u tačku preseka ($p1 \rightarrow p1'$)
 7. Ide se na korak 3
- Tačka preseka P se određuje na sledeći način (u slučaju da linija seče levu ivicu prozora):
 $p(w.left, p1.y+dy1)$
 $dy=p2.y-p1.y$
 $dx=p2.x-p1.x$
 $dx1=w.left-p1.x$
 $dy1:dx1=dy:dx \Rightarrow dy1=(dy/dx) dx1$
 - Dobijeni izraz za koordinate tačke p ne zavisi od položaja $p1$ i $p2$ (bitno je samo da linija $p1p2$ seče levu ivicu prozora)



C-S procedura (1)

- Definišu se položajni kodovi:

```
Const LeftCode=1; RightCode=2; BottomCode=4; TopCode=8;
```

- Definiše se tip ivice prozora:

```
Type WindowEdge = (LeftEdge, RightEdge, BottomEdge, TopEdge);
```

- Uvodi se pomoćna funkcija `Outcode`

- vraća položajni kod tačke `p` u odnosu na prozor `w`:

```
Function Outcode(w: Window; p: Point): Integer;
```

```
Var code: Integer;
```

```
Begin
```

```
code:= 0;
```

```
If (p.x > w.right) Then code:= RightCode
```

```
Else If (p.x < w.left) Then code:= LeftCode;
```

```
If (p.y > w.top) Then code:= code + TopCode {bitski OR}
```

```
Else If (p.y < w.bottom) Then code:= code + BottomCode;
```

```
Outcode:= code;
```

```
End;
```

C-S procedura (2)

- Procedura `WCross` određuje presek `p` linije `l` sa ivicom `e` prozora `w`:

```
Procedure WCross(w:Window; e:WindowEdge; l:Line; Var p:Point);
  Var dx, dy, dx1, dy1: LongInt;
  Begin
    dx:= l.p2.x - l.p1.x;      dy:= l.p2.y - l.p1.y;
    Case e of
      LeftEdge:   Begin p.x:= w.left;  dx1:= p.x - l.p1.x;
                   p.y:= Round(dy*dx1/dx) + l.p1.y End;
      RightEdge:  Begin p.x:= w.right; dx1:= p.x - l.p1.x;
                   p.y:= Round(dy*dx1/dx) + l.p1.y End;
      BottomEdge: Begin p.y:= w.bottom; dy1:= p.y - l.p1.y;
                   p.x:= Round(dx*dy1/dy) + l.p1.x End;
      TopEdge:    Begin p.y:= w.top;   dy1:= p.y - l.p1.y;
                   p.x:= Round(dx*dy1/dy) + l.p1.x End;
    End {Case};
  End;
```

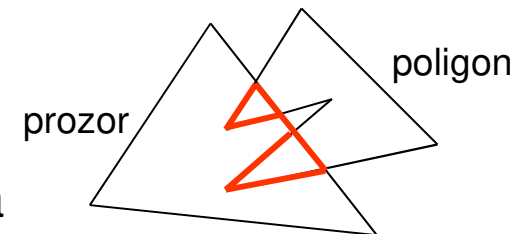

C-S procedura (3)

- Procedura `Clip` odseca delove linije `l` izvan prozora `w` i obaveštava da li se linija (makar i samo njen deo) prihvata (`accept`):

```
Procedure Clip(w: Window; Var l:line; Var accept: Boolean);
  Var c1,c2,c: Integer;      p: Point;
  Begin
    accept:= True;  c1:= Outcode(w, l.p1);  c2:= Outcode(w, l.p2);
    While ((c1<>0) or (c2<>0)) and accept do
      Begin
        If (c1 and c2) <> 0 Then accept:= False
        Else Begin
          If c1 <> 0 Then c:= c1  Else c:= c2;
          If (c and LeftCode) <> 0 Then WCross(w, LeftEdge, l, p)
          Else If (c and RightCode) <> 0 Then WCross(w, RightEdge, l, p)
          Else If (c and TopCode) <> 0 Then WCross(w, TopEdge, l, p)
          Else WCross(w, BottomEdge, l, p);
          If c = c1 Then Begin l.p1:= p; c1:= Outcode(w, l.p1) End
          Else Begin l.p2:= p; c2:= Outcode(w, l.p2) End
        End {Else}
      End {While}
    End;
  End;
```

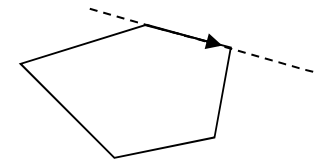
Sutherland-Hodgman-ov algoritam

- Algoritam rešava problem odsecanja proizvoljnog poligona izvan prozora, koji je konveksan poligon
- Strategija "podeli-pa-savladaj":
 - rešavaju se elementarni problemi čija kombinacija rešenja rešava ceo problem
- Elementaran problem:
 - odsecanje poligona u odnosu na jednu ivicu za odsecanje
- Ivica za odsecanje je prava – produžena ivica poligona-prozora
- Sukcesivno odsecanje svim ivicama za odsecanje daje konačni rezultat
- Rezultat predstavljaju delovi poligona koji pripadaju prozoru, zatvoreni ivicama prozora
 - za razliku od rezultata koji bi se dobio primenom Cohen-Sutherland algoritma (ukoliko bi prozor bio pravougaoni)
- Problem: moguće spajanje rezultatnih poligona



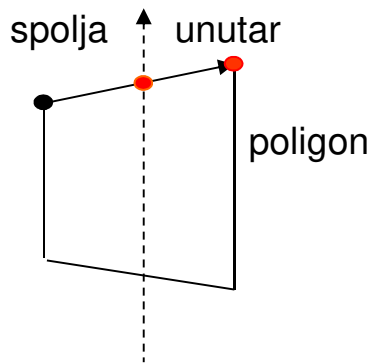
S-H algoritam (1)

- Temena poligona su v_1, v_2, \dots, v_n ;
ivice poligona su od v_i do v_{i+1} , za $i=1, \dots, n-1$ i od v_n do v_1
- Ivica prozora je usmerena u smeru kazaljke na časovniku
 - desna strana ivice prozora predstavlja poluravan koja određuje “unutrašnjost”
- Odsecanje prema ivici i generiše drugu (izlaznu) seriju temena koja definišu novi poligon
- Kreće se od ivice poligona (v_n, v_1) , pa do (v_{n-1}, v_n)
- Ispituje se odnos između susednih temena poligona i ivice odsecanja: 0, 1 ili 2 temena se dodaju u izlaznu listu
- Postoje 4 slučaja koja treba posebno da se analiziraju



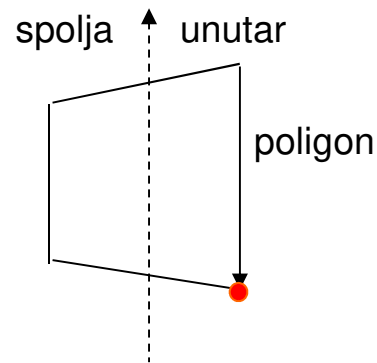
S-H algoritam (2)

- 4 slučaja:



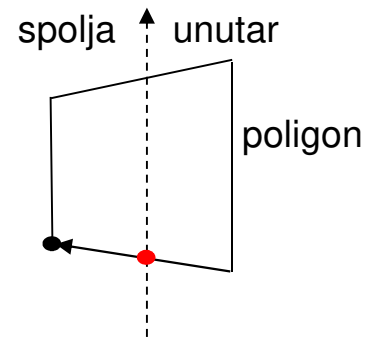
ivica odsecanja

ivica ulazi



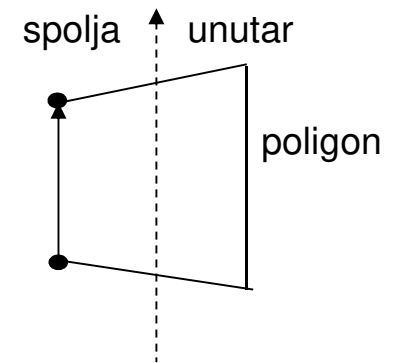
ivica odsecanja

ivica unutar



ivica odsecanja

ivica izlazi



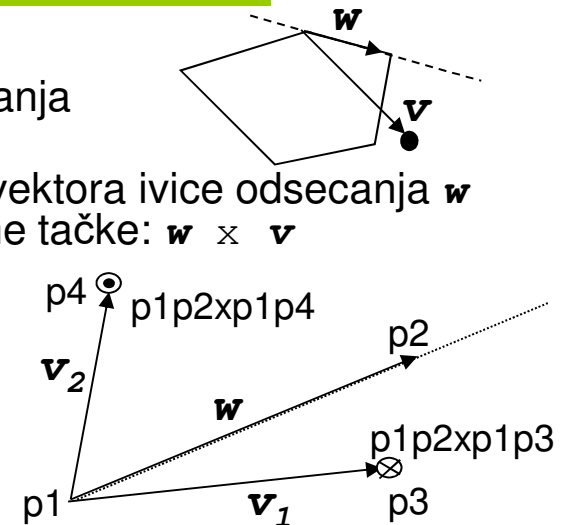
ivica odsecanja

ivica spolja

S-H algoritam (3)

- Prozor je orijentisan u smeru kazaljke časovnika
- Unutrašnjost je definisana kao desna strana ivice odsecanja (orijentisane u smeru kazaljke)
- Test unutrašnjosti se zasniva na vektorskom proizvodu vektora ivice odsecanja w i vektora v od početne tačke ivice odsecanja do ispitivane tačke: $w \times v$
- Ako su oba vektora u XoY ravni desnog koordinatnog sistema sa Y osom naviše:

- ako je je posmatrana tačka "unutar" ($p3$)
tada je vektor proizvoda $w \times v_1$ u smeru negativne Z ose
- ako je posmatrana tačka spolja ($p4$)
tada je vektor proizvoda $w \times v_2$ u smeru pozitivne Z ose



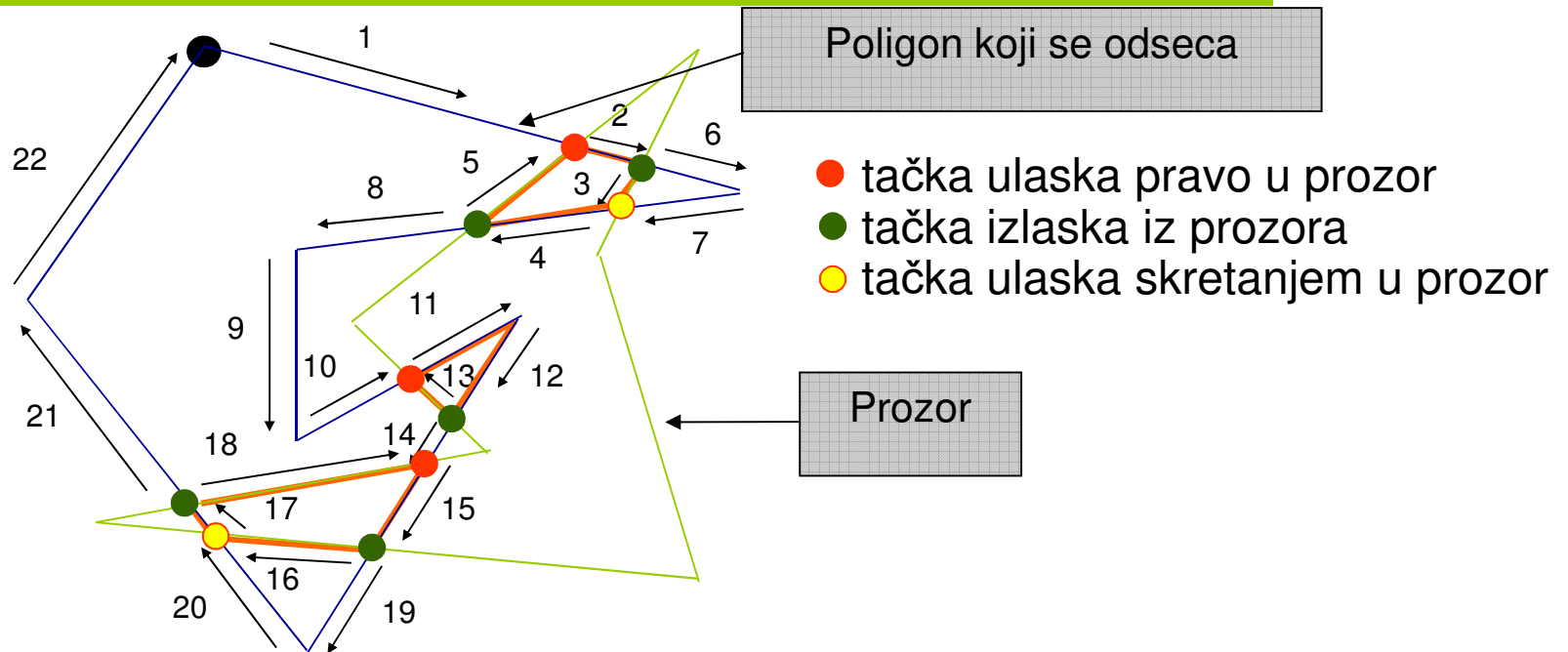
- Tačka je unutar ako je magnituda vektorskog proizvoda negativna
- Vektorski proizvod dva vektora $w \times v$ u XoY ravni ima magnitudu (z komponentu): $w_x v_y - w_y v_x$
- Tačka p je sa unutrašnje strane ivice odsecanja $p_1 p_2$ ako je:
 $(p_2 \cdot x - p_1 \cdot x) (p \cdot y - p_1 \cdot y) - (p_2 \cdot y - p_1 \cdot y) (p \cdot x - p_1 \cdot x) < 0$

$$\det \begin{vmatrix} x & y & z \\ w_x & w_y & w_z \\ v_x & v_y & v_z \end{vmatrix}$$

Weiler-Atherton-ov algoritam

- Algoritam rešava problem odsecanja
 - delova proizvoljnog poligona koji su izvan prozora, koji je proizvoljan poligon
- Praktično, određuje se presek dva proizvoljna poligona
- Oba poligona mogu da budu i konkavna
- Algoritam rešava i problem „rupa“ u poligonima
 - poligoni-rupe se orijentišu suprotno od poligona koji se odseca i poligona prozora
- Algoritam
 - kreće se od proizvoljnog temena zadatog poligona koji se odseca, u pravcu kazaljke časovnika (temena poligona i prozora su tako uređena)
 - prati se ivica poligona koji se odseca sve do preseka sa ivicom prozora
 - ako ivica "ulazi" u prozor, nastavlja se praćenje ivice poligona koji se odseca
 - ako ivica "izlazi" iz prozora, skreće se "udesno" i nastavlja ivicom prozora, na način kao da je on sada poligon za odsecanje, a originalni poligon za odsecanje sada prozor (prozor i poligon menjaju ulogu)
 - tačke preseka se pamte da bi se obezbedilo da se svi putevi pređu tačno jedan put

W-A algoritam



- Tačka ulaska pravo u prozor se pamti da bi se u njoj zatvorila putanja
- Tačka izlaska iz prozora se pamti da bi se od nje nastavilo istraživanje
- Tačka ulaska skretanjem u prozor se pamti da bi se odustalo od zatvaranja putanje