

Watkinsův algoritmus řádkového rozkladu

© 1995-2014 Josef Pelikán CGG MFF UK Praha

pepca@cgg.mff.cuni.cz
http://cgg.mff.cuni.cz/~pepca/



Watkinsův algoritmus

- nepotřebuje výstupní buffer
 - rastrový výstup generuje po jednotlivých řádkách
- vyplňuje plochy
 - lze i stínovat
- žádné pixely se nekreslí zbytečně
 - nepřekresluje se
 - výhodné zejména pro stínování
- vychází z 2D algoritmu vyplňování n-úhelníka v rovině



Předpoklady

- scéna je složena z rovinných plošek
- každá ploška je zadána posloupností svých vrcholů
 (3D souřadnice, z je hloubka)
- zjednodušení: plošky smějí mít společné body pouze na obvodu (nesmějí se prosekávat)

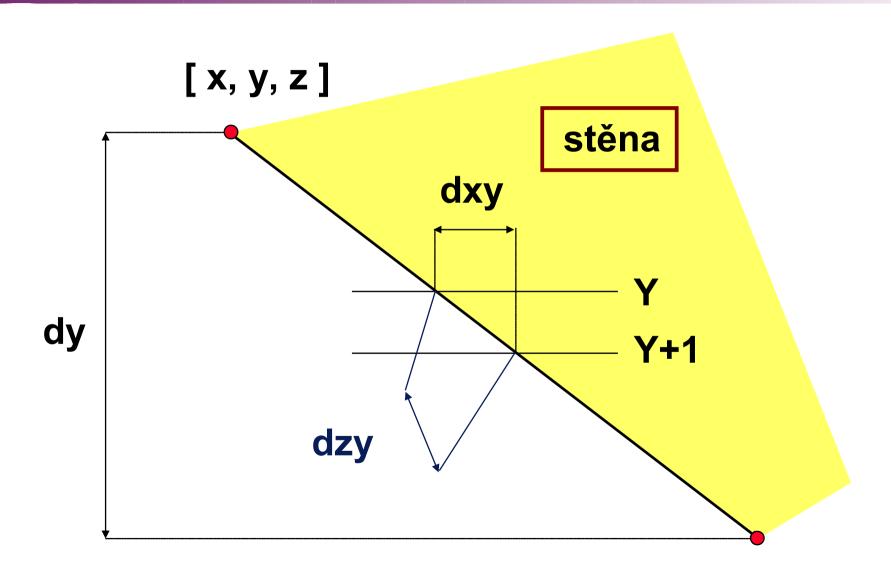


1. předzpracování

- ze scény odstraníme odvrácené plošky
 - podle normálového vektoru
- přivrácené plošky rozložíme na jednotlivé hrany
- odstraníme vodorovné hrany
- pro ostatní hrany vytvoříme tzv. pracovní záznamy



Pracovní záznam pro hranu





Pracovní záznam pro hranu

```
x : real;
                    { x horního koncového bodu, později
                     souřadnice průsečíku s aktuální řádkou }
y : integer;
                    { y horního koncového bodu }
z : real;
                    { z horního koncového bodu }
                    { výška hrany v pixelech: |y2-y| }
dy : integer;
                    { změna x při posunutí na následující
dxy : real;
                     řádku (směrnice pro x): (x2-x)/dy }
                    { změna z při posunutí na následující
       real;
                     řádku (směrnice pro z): (z2-z)/dy }
st : ^stena;
                    { odkaz na stěnu, do které patří }
```



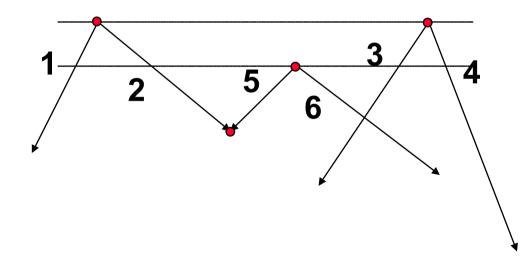
Záznam pro stěnu



2. inicializace seznamu S

Všechny předzpracované hrany setřídíme do **vstupního seznamu** *S* podle kritérií:

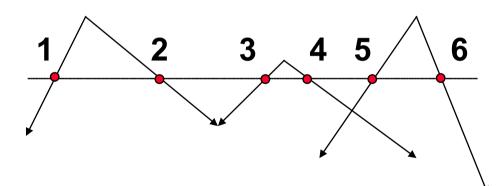
- vzestupně podle y
- vzestupně podle **x**
- vzestupně podle **dxy**



3. inicializace seznamu A

Aktuální seznam A bude obsahovat všechny hrany, které protínají aktuální řádku. Seznam budeme udržovat setříděný:

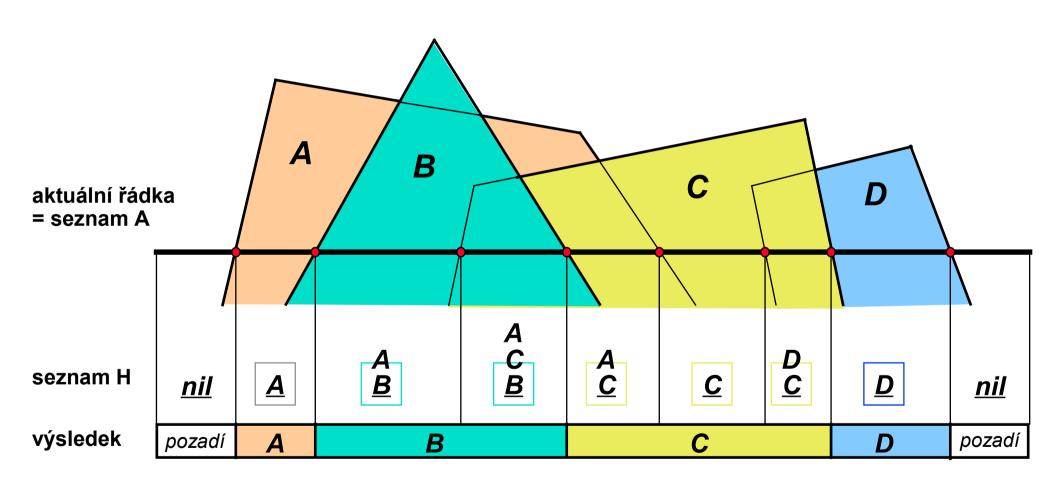
- vzestupně podle **x**
- vzestupně podle **dxy**



Na začátku zařadíme do *A* počáteční úsek seznamu *S* - hrany se shodným (minimálním) *y*



4. výpočet viditelnosti na řádce





4. výpočet viditelnosti na řádce

- Je třeba projít **aktuální seznam** *A* a určit viditel-nost. K tomu se dá použít **pomocný seznam stěn** *H* seřazených podle hloubky:
- $^{\textcircled{1}}$ procházíme A a na stěnu každé hrany se podíváme do H
- ② je-li stěna v seznamu *H*, odstraníme ji a naopak
 Při zatřiďování stěn do *H* používáme *z*, *dzy*
- první prvek H určuje viditelnou stěnu, pokud je H prázdný, kreslíme barvu pozadí



5. přechod na další řádku

Aktualizace seznamu A:

```
dy := dy - 1;
if dy=0 then ,, odstraň hranu ze seznamu A''
x := x + dxy;
z := z + dzy;
```

- kontrola setřídění A
- ightharpoonup zatřídění nových hran z S do A (počáteční úsek S)



6. podmínka ukončení cyklu

- jestliže je alespoň jeden ze seznamů A, S neprázdný a ještě jsme nedokreslili celou obrazovku, výpočet pokračuje krokem 4
- jinak algoritmus končí
 - případný nedokreslený zbytek obrazovky vybarvíme barvou pozadí



Průnik dvou ploch

- v seznamu H si vymění dvě plochy své pořadí během procházení aktuální řádky
- do A přidáme umělou pomocnou hranu
- v určování viditelnosti se vrátíme na jejího
 předchůdce



Konec

Další informace:

J. Foley, A. van Dam, S. Feiner, J. Hughes: Computer Graphics, Principles and Practice, 680-686