

Diskrétne Geometrické Štruktúry

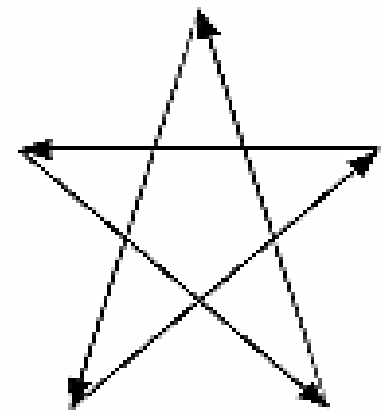
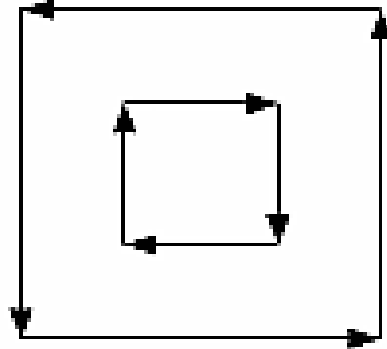
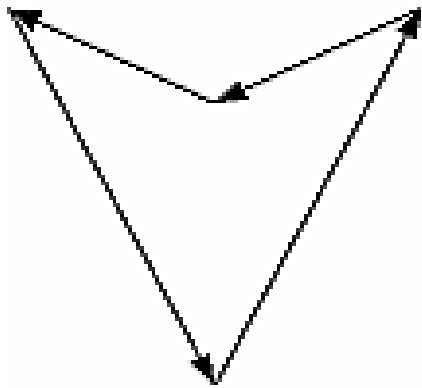
6. Reprezentácia objektov II

Martin Samuelčík

samuelcik@sccg.sk, www.sccg.sk/~samuelcik, I4

Zložité steny

- Definované steny pomocou zložitých polygónov
- Steny s dierami, so samopretínajúcimi sa hranami
- Stena definovaná určitým počtom kontúr



Zložité steny

- Reprezentované množinou kontúr – lomených čiar
- Orientácia kontúr
- Spracovanie → prepojenie dier, rozdelenie na jednoduché polygóny, triangulácia (GLU teselátor, CGAL, Visualization Library, ...)

```
struct Vertex
{
    float x, y, z;
}
```

```
struct Edge
{
    Vertex* v1;
    Vertex* v2;
}
```

```
struct Contour
{
    vector<Edge*> edges;
}
```

```
struct Face
{
    vector<Contour*> contours;
}
```

Orientácia

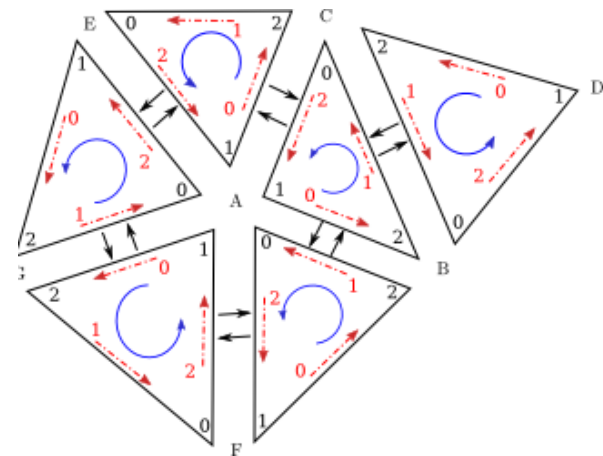
- Orientácia polygónu je daná postupnosťou vrcholov tvoriacou polygón, orientácia hrany je daná poradím jej 2 vrcholov
- Orientácia mnohostena (polygonálnej siete) je daná orientáciou stien tak, že na spoločnej hrane majú 2 steny opačnú orientáciu
- **Obsah, objem**

Jednoduchý polygón
s vrcholmi $[x_i, y_i]$

$$A = \frac{1}{2} \sum_{i=0}^{n-1} (x_i y_{i+1} - x_{i+1} y_i)$$

Konvexný mnohosten
 x_i je bod i -tej steny
 A_i je obsah i -tej steny
 n_i je normála i -tej steny

$$\text{volume} = \frac{1}{3} \sum_{\text{face } i} \vec{x}_i \cdot \hat{n}_i A_i$$

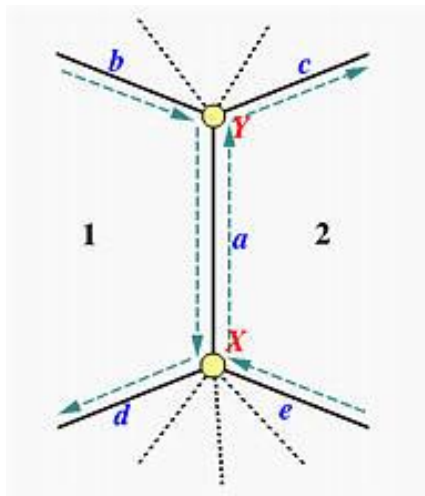


Rozšírenie zoznamov

- Podľa aktuálneho použitia objektov
- Pre topologické požiadavky na povrchu objektu
 - Pridanie topologickej informácie pre časti štruktúry
 - Pridanie informácií pre každú časť, najčastejšie a najviac sa pridávajú informácie pre hrany
 - Vrcholy a steny obsahujú odkaz na jednu incidentnú hranu

Winged Edge

- Rozšírenie informácie pre hranu o susedné prvky
- V hrane informácie o susedných vrcholoch, hranách a stenách
- Položky dané orientáciou



- a* – aktuálna hrana
- X* – začiatkový bod hrany
- Y* – koncový bod hrany
- b* – predchádzajúca hrana pri prechode ľavou stenou
- d* – nasledujúca hrana pri prechode ľavou stenou
- c* – nasledujúca hrana pri prechode pravou stenou
- e* – predchádzajúca hrana pri prechode pravou stenou
- 1 – ľavá stena
- 2 – pravá stena

Winged Edge

- V niektorých prípadoch sa ukladajú len dve susedné hrany, pre každú stenu jedna - nasledujúca hrana
- Pre každú stenu a vrchol sa uloží jedna incidentná hrana, v prípade zložitých stien hrana pre každú kontúru

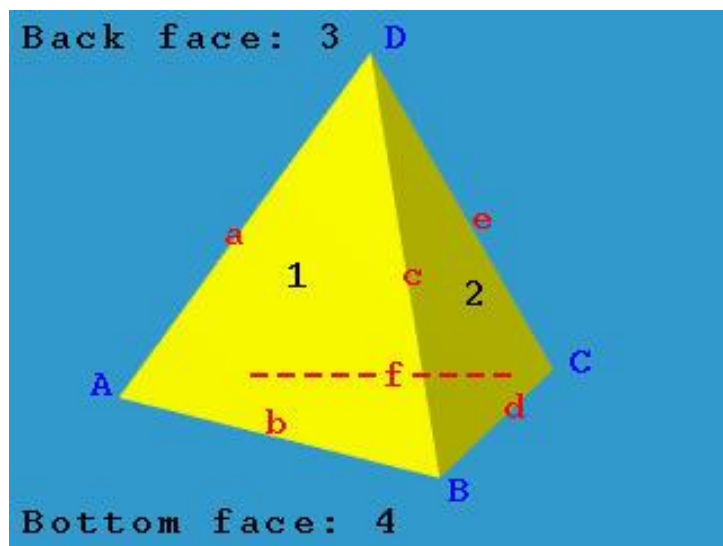
```
struct Vertex
{
    float x, y, z;
    WingedEdge* edge
}
```

```
struct Face
{
    WingedEdge* outer_edge;
    //vector<WingedEdge*> inner_edges;
}
```

```
struct WingedEdge
{
    Vertex* X;
    Vertex* Y;
    WingedEdge* b;
    WingedEdge* c;
    WingedEdge* d;
    WingedEdge* e;
    Face* 1;
    Face* 2;
}
```

```
struct Mesh
{
    vector<Vertex*> vertices;
    vector<WingedEdge*> edges;
    vector<Face*> faces;
}
```

Príklad



<i>Edge</i>	<i>Vertices</i>		<i>Faces</i>		<i>Left Traverse</i>		<i>Right Traverse</i>	
<i>Name</i>	<i>Start</i>	<i>End</i>	<i>Left</i>	<i>Right</i>	<i>Pred</i>	<i>Succ</i>	<i>Pred</i>	<i>Succ</i>
a	A	D	3	1	e	f	b	c
b	A	B	1	4	c	a	f	d
c	B	D	1	2	a	b	d	e
d	B	C	2	4	e	c	b	f
e	C	D	2	3	c	d	f	a
f	A	C	4	3	d	b	a	e

<i>Vertex Name</i>	<i>Incident Edge</i>
A	a
B	b
C	d
D	e

<i>Face Name</i>	<i>Incident Edge</i>
1	a
2	c
3	a
4	b

Topologické prehľadávanie

```
WingedEdgeFF(Face* face)
{
    WingedEdge* start_edge = face->outer_edge;
    WingedEdge* current_edge;
    if (start_edge->1 == face)
    {
        result.Add(start_edge->2);
        current_edge = start_edge->d;
    }
    else if (start_edge->2 == face)
    {
        result.Add(start_edge->2);
        current_edge = start_edge->c;
    }
    else return;
    while (current_edge != start_edge)
    {
        if (current_edge->1 == face)
        {
            result.Add(current_edge->2);
            current_edge = current_edge->d;
        }
        else if (current_edge->2 == face)
        {
            result.Add(current_edge->1);
            current_edge = current_edge->c;
        }
    }
    return result;
}
```

```
WingedEdgeVE(Vertex* vertex)
{
    WingedEdge* start_edge = vertex->edge;
    WingedEdge* current_edge;
    WingedEdge* prev_edge = start_edge;
    if (vertex == start_edge->X)
        current_edge = start_edge->d;
    else
        current_edge = start_edge->c;
    result.Add(start_edge);
    while (current_edge != start_edge)
    {
        result.Add(current_edge);
        if (vertex == current_edge->X)
        {
            if (prev_edge == current_edge->e)
                current_edge = current_edge->d;
            else
                current_edge = current_edge->e;
        }
        else
        {
            if (prev_edge == current_edge->c)
                current_edge = current_edge->b;
            else
                current_edge = current_edge->c;
        }
        prev_edge = result.Last();
    }
    return result;
}
```

DCEL

- Winged edge
 - Problémy s orientáciou
 - Problém so stenami s dierami
- Riešenie – rozbitie hrany na dve polhrany, polhrany sú prepojené s danou stenou, určujú orientáciu danej steny
- Double Connected Edge List
- Half edge

Half-edge

- Polhrana obsahuje identifikátor na opačnú polhranu, spolu generujú hranu
- Obsahuje identifikátor steny, ku ktorej patrí
- Obsahuje jeden identifikátor vrcholu, kde polhrana začína alebo končí
- Uložené sú aj nasledujúca resp. predchádzajúca polhrana v rámci steny
- V prípade opačnej polhrany sa môže odkazovať na NULL polhranu

DCEL štruktúra

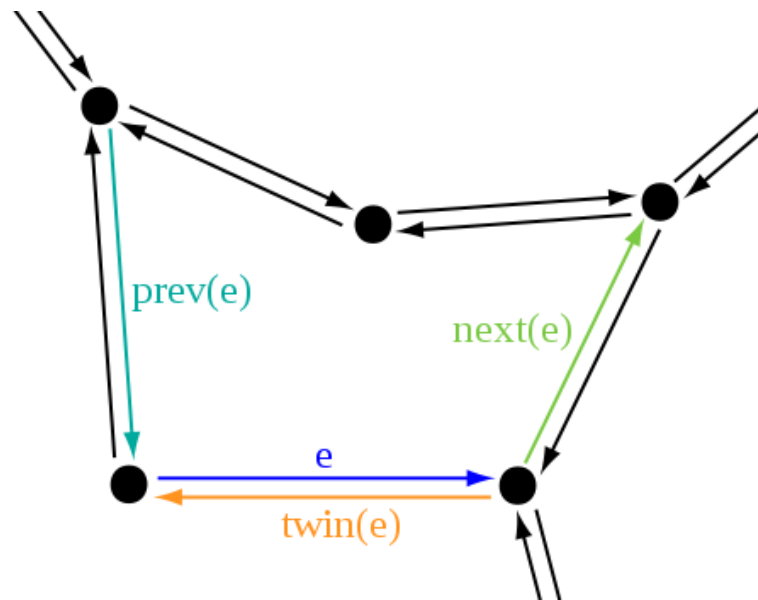
- Použitie polhrany
- Ostatné prvky podobné ako vo Winged edge
- Možnosť reprezentovať steny s dierami

```
struct Vertex
{
    float x, y, z;
    HalfEdge* edge;
}
```

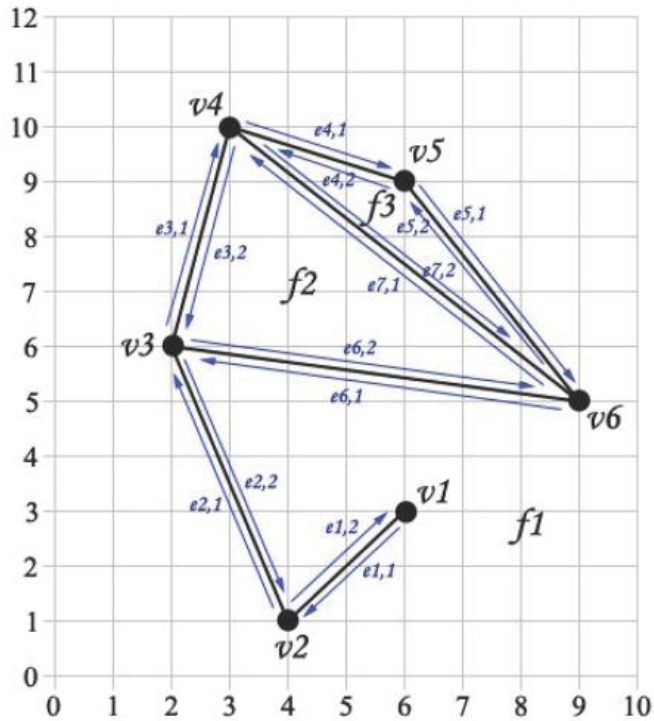
```
struct Face
{
    HalfEdge* outer_edge;
    //vector< HalfEdge*> inner_edges;
}
```

```
struct HalfEdge
{
    Vertex* origin;
    HalfEdge* opp;
    HalfEdge* next;
    //HalfEdge* prev;
    Face* face;
}
```

```
struct DCEL
{
    vector<Vertex*> vertices;
    vector<HalfEdge*> edges;
    vector<Face*> faces;
}
```



Príklad



Half-Edge	Origin	Twin	Incident Face	Next	Prev
e1,1	v1	e1,2	f1	e2,1	e1,2
e1,2	v2	e1,1	f1	e1,1	e2,2
e2,1	v2	e2,2	f1	e3,1	e1,1
e2,2	v3	e2,1	f1	e1,2	e6,1
e3,1	v3	e3,2	f1	e4,1	e2,1
e3,2	v4	e3,1	f2	e6,2	e7,1
e4,1	v4	e4,2	f1	e5,1	e3,1
e4,2	v5	e4,1	f3	e7,2	e5,2
e5,1	v5	e5,2	f1	e6,1	e4,1
e5,2	v6	e5,1	f3	e4,2	e7,2
e6,1	v6	e6,2	f1	e2,2	e5,1
e6,2	v3	e6,1	f2	e7,1	e3,2
e7,1	v6	e7,2	f2	e3,2	e6,2
e7,2	v4	e7,1	f3	e5,2	e4,2

Face	Outer Comp.	Inner Comp.
f1	nil	f2, f3 (e3,1) (e4,1)
f2	f1, f3 (e3,2)	nil
f3	f1, f2 (e4,2)	nil

Vertex	Coordinates	IncidentEdge
v1	(6, 3)	e1,1
v2	(4, 1)	e2,1
v3	(2, 6)	e3,1
v4	(3, 10)	e4,1
v5	(6, 9)	e5,1
v6	(9, 5)	e6,1

Topologické prehľadávanie

```
HalfEdgeFF(Face* face)
{
    HalfEdge* start_edge = face->outer_edge;
    if (start_edge->opp)
        result.Add(start_edge->opp->face);
    HalfEdge* current_edge = start_edge->next;
    while (current_edge && current_edge != start_edge)
    {
        result.Add(current_edge->opp->face);
        current_edge = current_edge->next;
    }
    return result;
}
```

Časová náročnosť je konštantná resp. závislá len od počtu výstupných elementov.

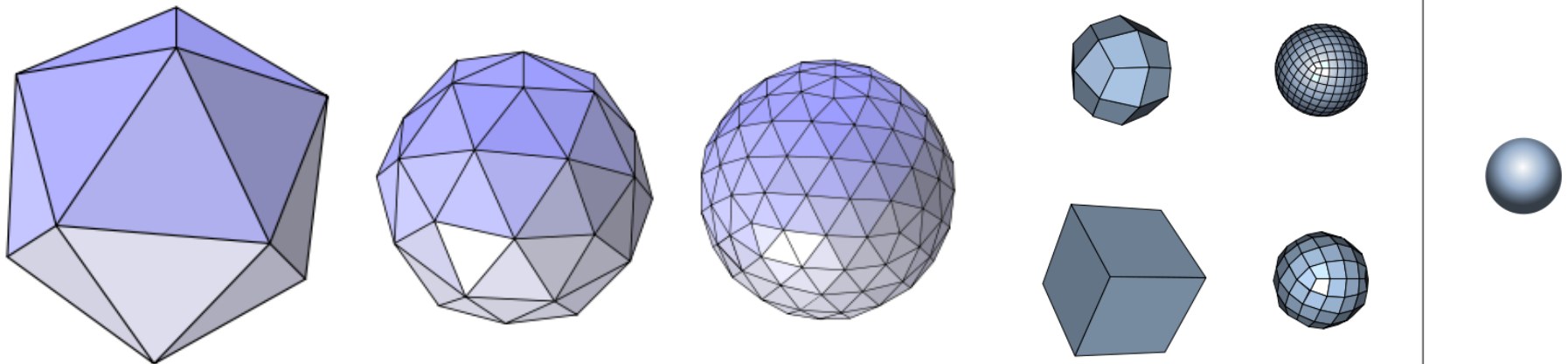
```
HalfEdgeVE(Vertex* vertex)
{
    HalfEdge* start_edge = vertex->edge;
    result.Add(start_edge);
    HalfEdge* current_edge = start_edge->opp->next;
    while (current_edge && current_edge != start_edge)
    {
        result.Add(current_edge);
        current_edge = current_edge->opp->next;
    }
    return result;
}
```

Generovanie DCEL

- Najčastejší prípad – generovanie zo zoznamu stien:
 - naplň zoznam vrcholov a stien v DCEL podľa daného zoznamu
 - pre každú stenu prejdi hrany tej steny, vytvor half-edge, naplň origin, next, prev, face
 - pre naplnenie opp (opačnej polhrany) v každej half-edge treba zistiť susednosti jednotlivých stien
 - do vrcholov a stien sa pridá jedna ľubovoľná incidentná polhrana

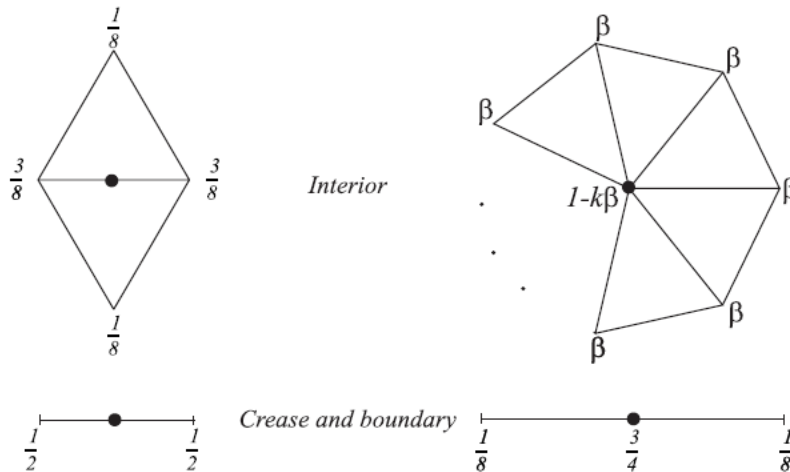
Prerozdeľovacie plochy

- Algoritmus vytvorí z množiny polygónov A hustejšiu množinu polygónov B tak aby sa splnili vlastnosti
 - Hladkosť, spojitosť, aproximácia, interpolácia vrcholov A pomocou B
- Algoritmy pre trojuholníkové, polygonálne siete



Loop algoritmus

- Charles Loop, 1987
- Trojuholníkové siete
- Vrcholy siete A sa posunú na nové pozície
- Na hranách siete A sa vytvoria nové body
- Pre každú stenu siete A sa vytvoria 4 nové trojuholníky siete B s vrcholmi v nových bodoch



a. Masks for odd vertices

b. Masks for even vertices

Original Loop

$$\beta = \frac{1}{n} \left(\frac{5}{8} - \left(\frac{3}{8} + \frac{1}{4} \cos \frac{2\pi}{n} \right)^2 \right)$$

Warren

$$\beta = \begin{cases} \frac{3}{8n} & n > 3 \\ \frac{3}{16} & n = 3 \end{cases}$$

Loop pre half-edge

- Pre každý vrchol z A sa vytvorí nový posunutý "even" vrchol pre sieť B, pričom v starom vrchole sa zachová odkaz na nový vrchol
- Pre každý trojuholník v A sa vztvoria 3 nové "odd" vrcholy (ak už neboli vytvorené v susednom trojuholníku) a priradia sa príslušnej starej polhrane
- Pre každý trojuholník v A sa vytvorí 12 nových polhrán a naplní sa príslušnými vrcholmi, každá stará polhrana si zapamätá 2 príslušné nové polhrany + sa prepoja protiláhlé nové polhrany tam kde to je známe

Quad-edge

- Štruktúra používaná hlavne pre reprezentáciu duálnych grafov
- Vrcholy a steny majú podobné postavenie v štruktúre
- Hrany spájajúce vrcholy a „hrany“ spájajúce steny sú zoskupené do jednej štruktúry
- Používanie orientovaných polhrán – 4 polhrany tvoria jeden celok

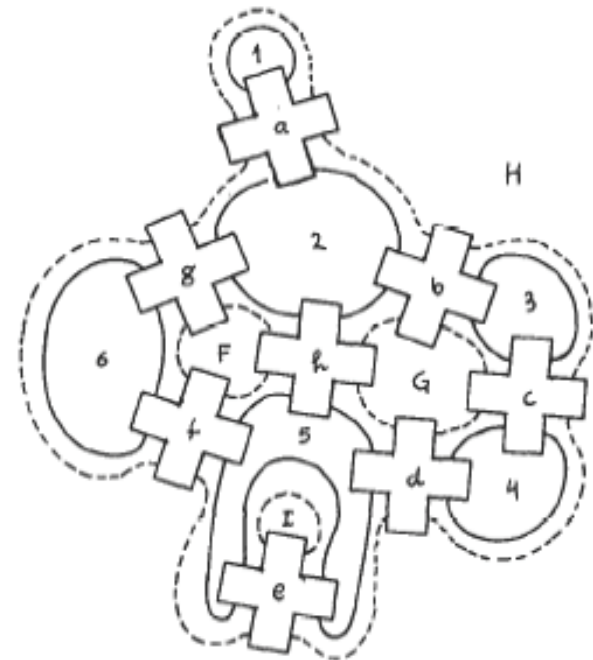
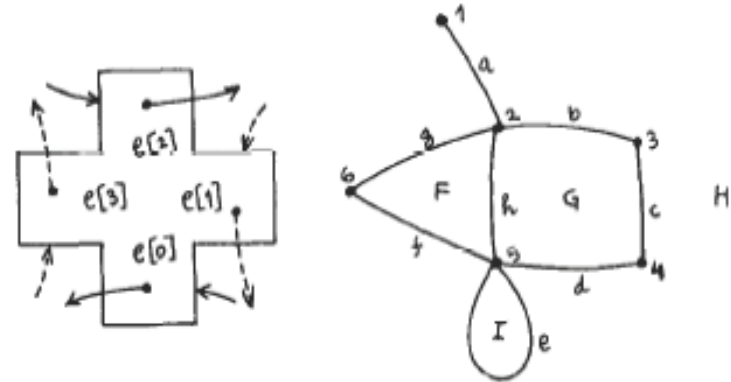
Quad-edge

```
struct Vertex  
{  
    float x, y, z;  
    Edge* edge;  
}
```

```
struct Face  
{  
    Edge* edge;  
}
```

```
struct Edge  
{  
    Edge* next; // Onext  
    void* data; // vertex, face info  
    QuadEdge* parent;  
}
```

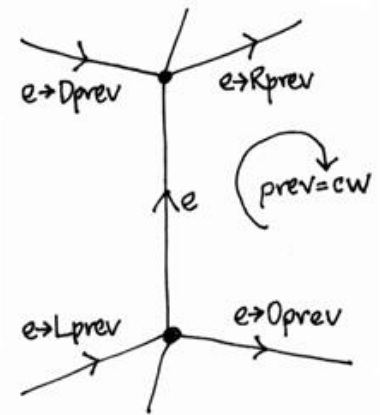
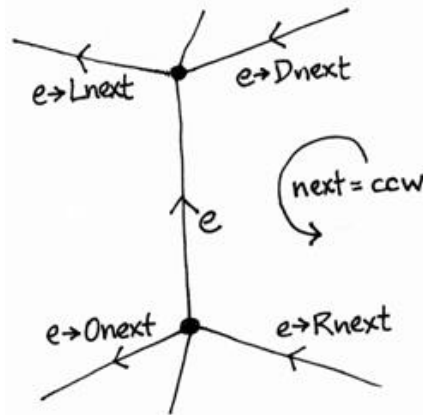
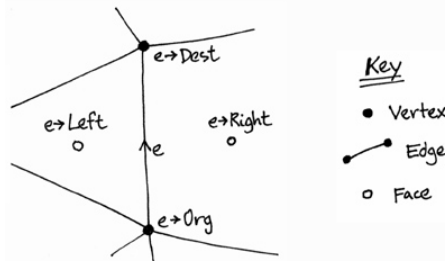
```
struct QuadEdge  
{  
    Edge* e[4];  
}
```



Algebra na hranách

- Prehľadávanie hrán v rámci štruktúry pre danú polhranu:

- Rot – otočenie polhrany o 90° proti smeru hod. ručičiek
- Sym – symetrická polhrana k danej polhrane
- Next – nasledujúca polhrana; môže byť okolo začiatku, konca, ľavého alebo pravého objektu (Onext, Dnext, Lnext, Rnext)
- Prev – predchádzajúca polhrana
- Org – začiatočný objekt
- Dest – koncový objekt
- Left – objekt naľavo
- Right – objekt napravo



Algebra na hranách

- $\text{Rot}(e) = e \rightarrow \text{parent} \rightarrow e[(r+1) \bmod 4];$
- $\text{Sym}(e) = \text{Rot}(\text{Rot}(e));$
- $\text{Org}(e) = e \rightarrow \text{data};$
- $\text{Dest}(e) = \text{Sym}(e) \rightarrow \text{data};$
- $\text{Rot}^{-1}(e) = e \rightarrow \text{parent} \rightarrow e[(r+3) \bmod 4] = \text{Rot}(\text{Rot}(\text{Rot}(e)));$
- $\text{Right}(e) = \text{Rot}^{-1}(e) \rightarrow \text{data};$
- $\text{Left}(e) = \text{Rot}(e) \rightarrow \text{data};$
- $\text{Onext}(e) = e \rightarrow \text{next};$
- $\text{Oprev}(e) = \text{Rot}(\text{Onext}(\text{Rot}(e)));$
- $\text{Dnext}(e) = \text{Sym}(\text{Onext}(\text{Sym}(e)));$
- $\text{Dprev}(e) = \text{Rot}^{-1}(\text{Onext}(\text{Rot}^{-1}(e)));$
- $\text{Lnext}(e) = \text{Rot}(\text{Onext}(\text{Rot}^{-1}(e)));$
- $\text{Lprev}(e) = \text{Sym}(\text{Onext}(e));$
- $\text{Rnext}(e) = \text{Rot}^{-1}(\text{Onext}(\text{Rot}(e)));$
- $\text{Rprev}(e) = \text{Onext}(\text{Sym}(e));$

•na všetko stačí Rot a Onext

Topologické prehľadávanie

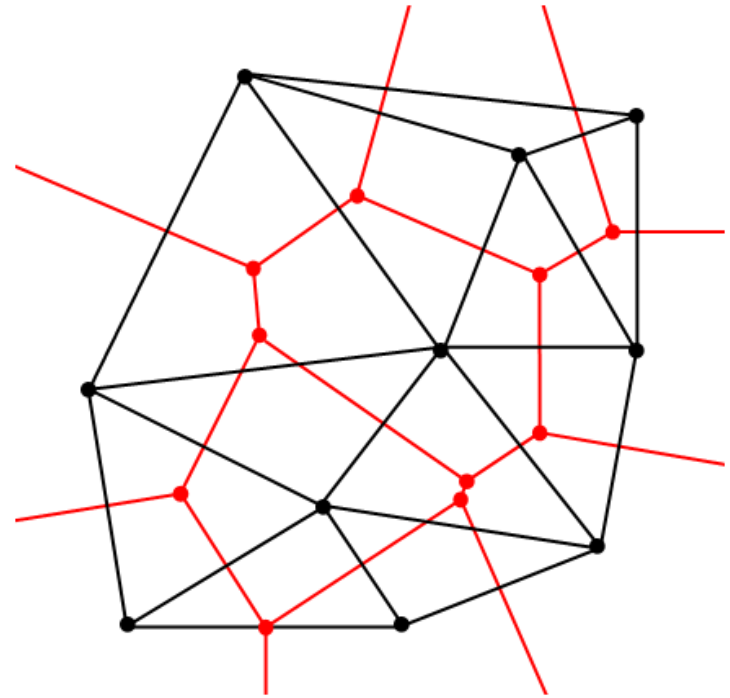
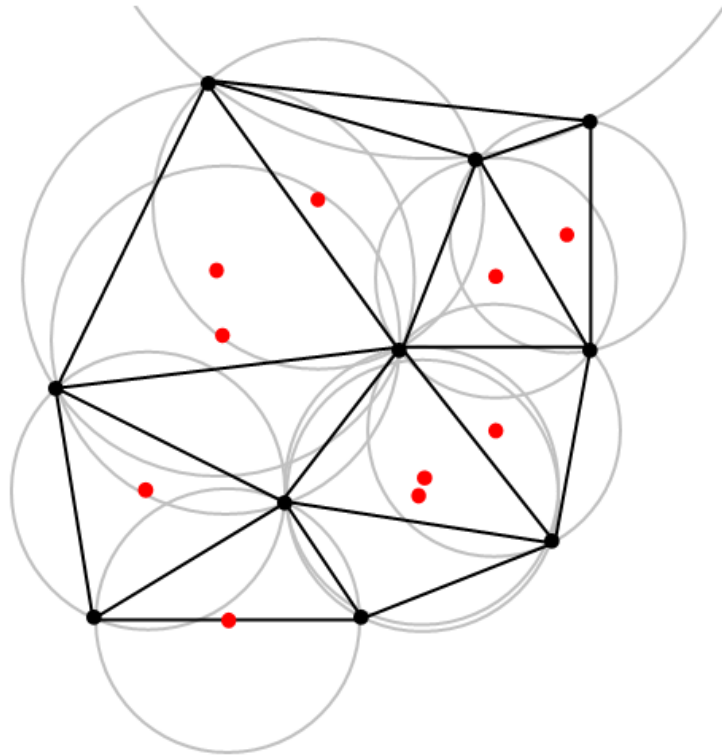
```
QuadEdgeFF(Face* face)
{
    Edge* start_edge = face->edge;
    result.Add(Sym(start_edge)->data);
    Edge* current_edge = Onext(start_edge);
    while (current_edge && current_edge !=
           start_edge)
    {
        result.Add(Sym(current_edge)->data);
        current_edge = Onext(current_edge);
    }
    return result;
}
```

Časová náročnosť je konštantná resp. závislá len od počtu výstupných elementov.

```
QuadEdgeVE(Vertex* vertex)
{
    Edge* start_edge = vertex->edge;
    result.Add(start_edge);
    Edge* current_edge = Onext(start_edge);
    while (current_edge && current_edge != start_edge)
    {
        result.Add(current_edge);
        current_edge = Onext(current_edge);
    }
    return result;
}
```

Delaunay-Voronoi

- Delaunayova triangulácia
- Voronoiov diagram
- Duálne grafy



Rozšírenie pre nevariety

- Nevariety – viac ako jeden prstenec v okolí vrcholu, viac ako 2 steny incidentné s jednou hranou
- Riešenie – zoznam stien pre hranu, zoznam hrán z vrcholu, pre každý prstenec jedna hrana

```
struct Vertex
{
    float x, y, z;
    vector<HalfEdge*> ring_edge;
}
```

```
struct HalfEdge
{
    Vertex* origin;
    vector<HalfEdge*> opp_edges;
    HalfEdge* next;
    HalfEdge* prev;
    Face* face;
}
```

Výhody a nevýhody

- Kompaktné topologické štruktúry
- Urýchľujú topologické prehľadávanie až na konštantnú časovú zložitosť
- Zvýšená pamäťová náročnosť
- Pre vizualizáciu sa musia naspäť vytvárať jednoduché zoznamy
- Pomerne náročná príprava a aktualizácia štruktúr



Otázky?