

# Bevezetés a számítógépi grafikába

## A geometriai modellezés alapjai

Troll Ede Mátyás

Matematikai és Informatikai Intézet  
Eszterházy Károly Katolikus Egyetem

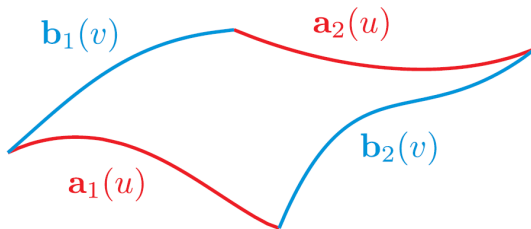
Eger, 2022



- 1 Coons felület
- 2 Bézier- és B-Spline felületek
- 3 Subdivision görbék
- 4 Subdivision felületek

- 1 Coons felület
- 2 Bézier- és B-Spline felületek
- 3 Subdivision görbék
- 4 Subdivision felületek

Legyen adott 4, végpontjaikban egymáshoz csatlakozó görbe



Keressük azt az  $\mathbf{s}(u, v)$ ,  $u, v \in [0, 1]$  felületet, melyre teljesülnek az alábbi feltételek:

$$\mathbf{s}(u, 0) = \mathbf{a}_1(u), u \in [0, 1]$$

$$\mathbf{s}(u, 1) = \mathbf{a}_2(u), u \in [0, 1]$$

$$\mathbf{s}(0, v) = \mathbf{b}_1(v), v \in [0, 1]$$

$$\mathbf{s}(1, v) = \mathbf{b}_2(v), v \in [0, 1]$$

A felületet három segédfelület felhasználásával fogjuk előállítani.

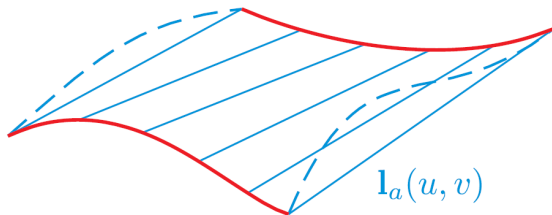
Kössük össze egyenes vonalakkal az  $\mathbf{a}_1(u)$  és  $\mathbf{a}_2(u)$  görbéket az alábbi módon!

$$\mathbf{l}_a(u, v) = (1 - v)\mathbf{a}_1(u) + v\mathbf{a}_2(u), \text{ ahol } u, v \in [0, 1]$$

# Coons felület

Kössük össze egyenes vonalakkal az  $\mathbf{a}_1(u)$  és  $\mathbf{a}_2(u)$  görbét az alábbi módon!

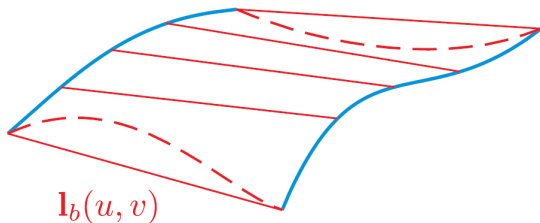
$$\mathbf{l}_a(u, v) = (1 - v)\mathbf{a}_1(u) + v\mathbf{a}_2(u), \text{ ahol } u, v \in [0, 1]$$



# Coons felület

Hasonló módon kössük össze egyenes vonalakkal a  $\mathbf{b}_1(v)$  és  $\mathbf{b}_2(v)$  görbéket az alábbi módon!

$$\mathbf{l}_b(u, v) = (1 - u)\mathbf{b}_1(v) + u\mathbf{b}_2(v), \text{ ahol } u, v \in [0, 1]$$





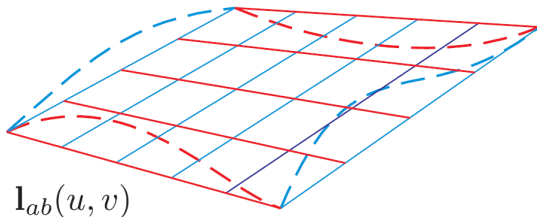
Az  $I_a(u, v)$  és  $I_b(u, v)$  felületek a 4 görbéből kettő-kettőre illeszkednek (a másikra nem), így szükségünk van egy további felületre, melyet a négy csúcs alapján definiálunk:

$$I_{ab}(u, v) = (1 - v)((1 - u)I_a(0, 0) + uI_a(1, 0)) + \\ + v((1 - u)I_a(0, 1) + uI_a(1, 1)), \text{ ahol } u, v \in [0, 1]$$

# Coons felület

Az  $I_a(u, v)$  és  $I_b(u, v)$  felületek a 4 görbéből kettő-kettőre illeszkednek (a másikkra nem), így szükségünk van egy további felületre, melyet a négy csúcs alapján definiálunk:

$$I_{ab}(u, v) = (1 - v)((1 - u)I_a(0, 0) + uI_a(1, 0)) + \\ + v((1 - u)I_a(0, 1) + uI_a(1, 1)), \text{ ahol } u, v \in [0, 1]$$

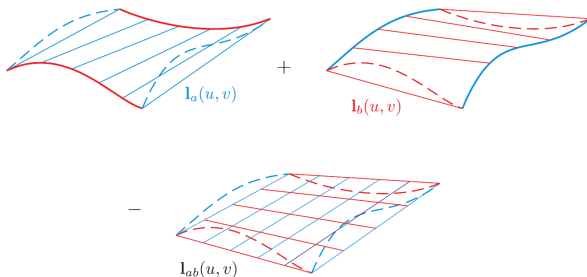


Az előzőek felhasználásával az alábbi módon állítjuk elő a Coons felületet:

$$\mathbf{s}(u, v) = \mathbf{l}_a(u, v) + \mathbf{l}_b(u, v) - \mathbf{l}_{ab}(u, v)$$

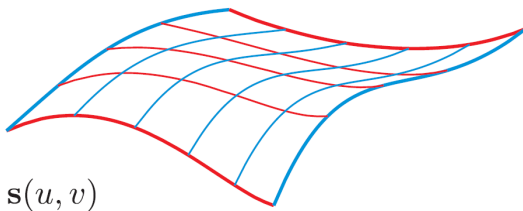
Az előzőek felhasználásával az alábbi módon állítjuk elő a Coons felületet:

$$\mathbf{s}(u, v) = \mathbf{l}_a(u, v) + \mathbf{l}_b(u, v) - \mathbf{l}_{ab}(u, v)$$



Az előzőek felhasználásával az alábbi módon állítjuk elő a Coons felületet:

$$\mathbf{s}(u, v) = \mathbf{l}_a(u, v) + \mathbf{l}_b(u, v) - \mathbf{l}_{ab}(u, v)$$



- 1 Coons felület
- 2 Bézier- és B-Spline felületek
- 3 Subdivision görbék
- 4 Subdivision felületek

Korábban foglalkoztunk olyan paraméteres görbékkel, melyek bizonyos alapfüggvények és kontrollpontok lineáris kombinációi:

$$\mathbf{r}(t) = \sum_{i=0}^n A_i^n(t) \mathbf{p}_i$$

Korábban foglalkoztunk olyan paraméteres görbékkel, melyek bizonyos alapfüggvények és kontrollpontok lineáris kombinációi:

$$\mathbf{r}(t) = \sum_{i=0}^n A_i^n(t) \mathbf{p}_i$$

A tenzori felületek esetén kontroll poligon helyett kontrollpont rácsot kell definiálnunk. Az előállított felületet elképzelhetjük úgy, mint egy kontrollpont alapú görbét, melynek kontrollpontjai is egy-egy kontrollpont alapú görbén mozognak.



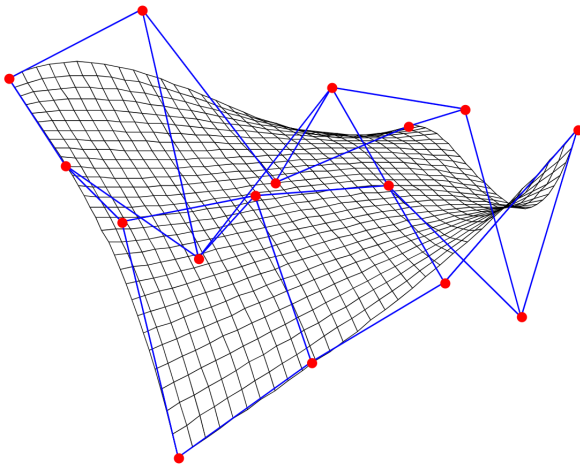
Korábban foglalkoztunk olyan paraméteres görbékkel, melyek bizonyos alapfüggvények és kontrollpontok lineáris kombinációi:

$$\mathbf{r}(t) = \sum_{i=0}^n A_i^n(t) \mathbf{p}_i$$

A tenzori felületek esetén kontroll poligon helyett kontrollpont rácsot kell definiálnunk. Az előállított felületet elképzelhetjük úgy, mint egy kontrollpont alapú görbét, melynek kontrollpontjai is egy-egy kontrollpont alapú görbén mozognak.

$$\mathbf{s}(u, v) = \sum_{i=0}^n \sum_{j=0}^m A_i^n(u) A_j^m(v) \mathbf{p}_{ij}$$

# Tenzori szorzat felületek



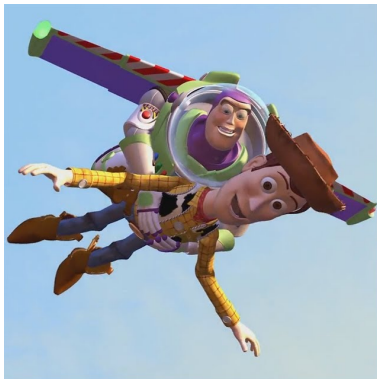
A Bézier- és B-Spline felületek esetén tehát a korábban megismert alapfüggvényeket felhasználva állítjuk elő a felületet:

$$\text{Bézier felület: } \mathbf{s}(u, v) = \sum_{i=0}^n \sum_{j=0}^m B_i^n(u) B_j^m(v) \mathbf{p}_{ij}$$

$$\text{B-Spline felület: } \mathbf{s}(u, v) = \sum_{i=0}^3 \sum_{j=0}^3 N_i(u) N_j(v) \mathbf{p}_{ij}$$

- 1 Coons felület
- 2 Bézier- és B-Spline felületek
- 3 Subdivision görbék**
- 4 Subdivision felületek

# A probléma



**1995**



**2019**

# A probléma



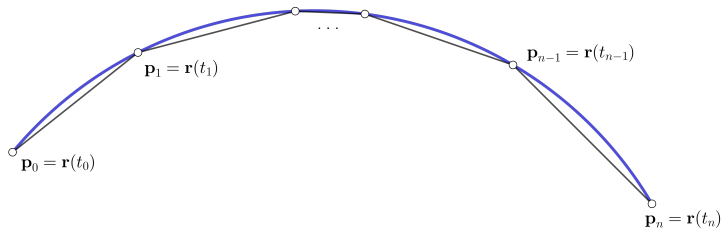
**1995**



**2019**

Szükségünk van-e arra, hogy ott legyen a matek?

# Van-e szükség paraméteres görbére (és felületre)?



Végül úgyis csak egy "nagyon finom" poligont (poliédert) rajzolunk...

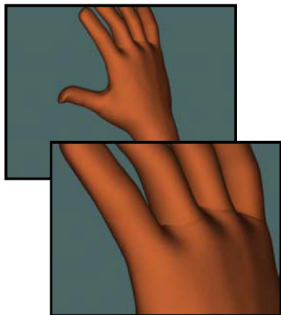
# Egy alternatív út



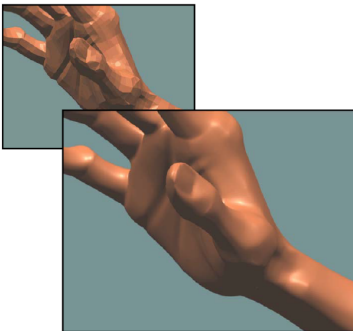
00:03:52



Woody's hand (NURBS)



Geri's hand (subdivision)



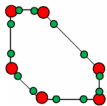
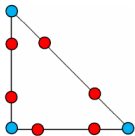
# Corner-cutting algoritmus

Induljunk ki egy adott poligonból, és folyamatosan hajtsuk végre az alábbiakat:

# Corner-cutting algoritmus

Induljunk ki egy adott poligonból, és folyamatosan hajtsuk végre az alábbiakat:

- 1 Szúrjuk be a poligon minden szakaszára annak  $\frac{1}{4}$  és  $\frac{3}{4}$  arányú osztópontjait
- 2 Távolítsuk el a korábbi csúcsokat
- 3 Kössük össze az új csúcsokat



# Subdivision görbék

Legyen adott a  $P^0 = \{\mathbf{p}_i | i \in \mathbb{Z}\}$ , melynek **rekurzív finomításával** egy új  $P^{j+1} = \{\mathbf{p}_i^{j+1} | i \in \mathbb{Z}\}$  poligont kapunk, ahol  $j \geq 0$ .

# Subdivision görbék

Legyen adott a  $P^0 = \{\mathbf{p}_i | i \in \mathbb{Z}\}$ , melynek **rekurzív finomításával** egy új  $P^{j+1} = \{\mathbf{p}_i^{j+1} | i \in \mathbb{Z}\}$  poligont kapunk, ahol  $j \geq 0$ .

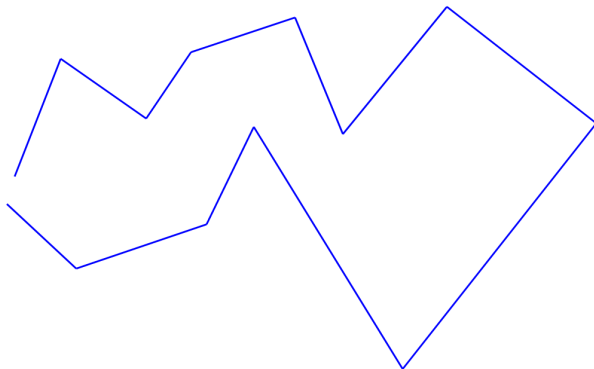
A görbét a folyamatos finomítások eredményeképpen, igazából **a poligonok határgörbéjeként** kapjuk.

$$C = \lim_{j \rightarrow \infty} P^j$$

# Chaikin algoritmus (1974)

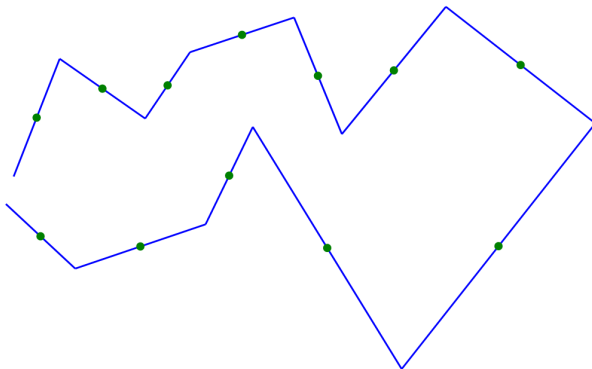
# Chaikin algoritmus (1974)

- 1 Induljunk ki egy adott poligonból



# Chaikin algoritmus (1974)

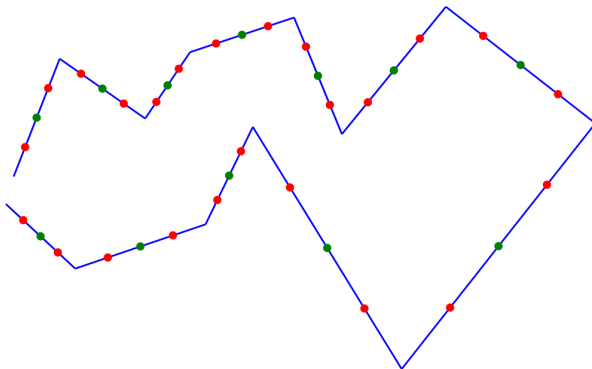
- 1 Induljunk ki egy adott poligonból
- 2 Szúrjuk be a felezőpontokat a csúcsok közé (splitting step)





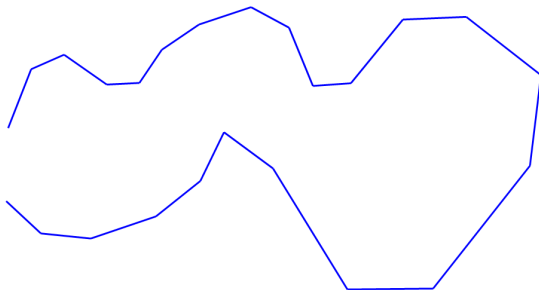
# Chaikin algoritmus (1974)

- 1 Induljunk ki egy adott poligonból
- 2 Szúrjuk be a felezőpontokat a csúcsok közé (splitting step)
- 3 Sorra átlagoljuk a csúcsokat óramutató járásával megegyezően a szomszédaival (averaging step)



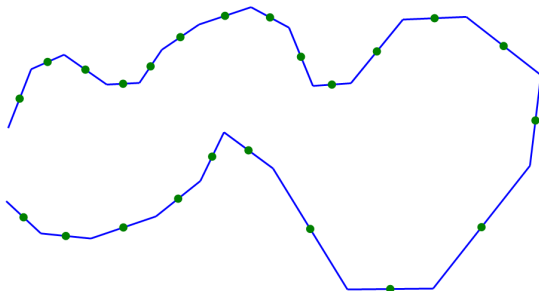
# Chaikin algoritmus (1974)

- 1 Induljunk ki egy adott poligonból
- 2 Szúrjuk be a felezőpontokat a csúcsok közé (splitting step)
- 3 Sorra átlagoljuk a csúcsokat óramutató járásával megegyezően a szomszédaival (averaging step)
- 4 Ugorjunk a 2. lépésre



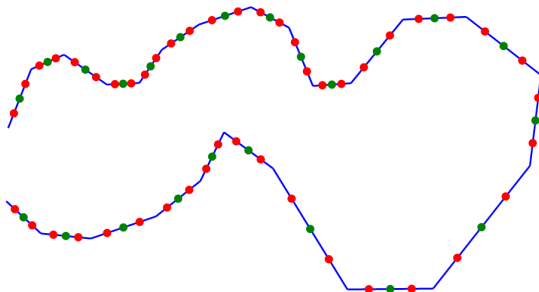
# Chaikin algoritmus (1974)

- 1 Induljunk ki egy adott poligonból
- 2 Szúrjuk be a felezőpontokat a csúcsok közé (splitting step)
- 3 Sorra átlagoljuk a csúcsokat óramutató járásával megegyezően a szomszédaival (averaging step)
- 4 Ugorjunk a 2. lépésre



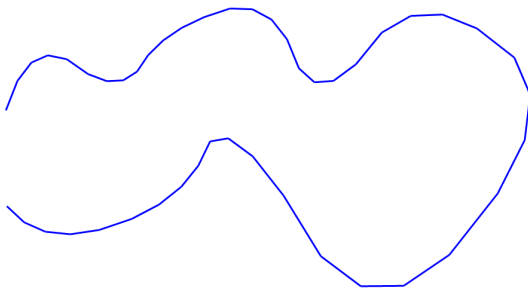
# Chaikin algoritmus (1974)

- 1 Induljunk ki egy adott poligonból
- 2 Szúrjuk be a felezőpontokat a csúcsok közé (splitting step)
- 3 Sorra átlagoljuk a csúcsokat óramutató járásával megegyezően a szomszédaival (averaging step)
- 4 Ugorjunk a 2. lépésre



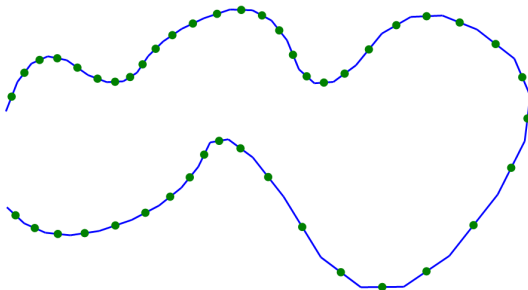
# Chaikin algoritmus (1974)

- 1 Induljunk ki egy adott poligonból
- 2 Szúrjuk be a felezőpontokat a csúcsok közé (splitting step)
- 3 Sorra átlagoljuk a csúcsokat óramutató járásával megegyezően a szomszédaival (averaging step)
- 4 Ugorjunk a 2. lépésre



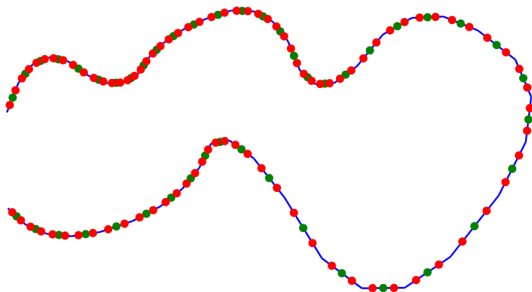
# Chaikin algoritmus (1974)

- 1 Induljunk ki egy adott poligonból
- 2 Szúrjuk be a felezőpontokat a csúcsok közé (splitting step)
- 3 Sorra átlagoljuk a csúcsokat óramutató járásával megegyezően a szomszédaival (averaging step)
- 4 Ugorjunk a 2. lépésre



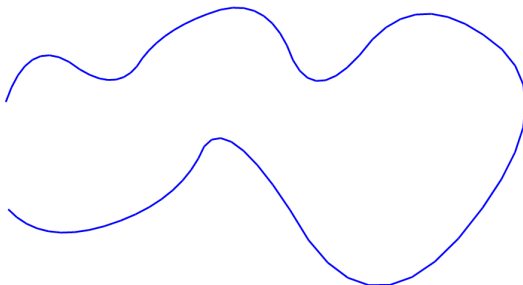
# Chaikin algoritmus (1974)

- 1 Induljunk ki egy adott poligonból
- 2 Szúrjuk be a felezőpontokat a csúcsok közé (splitting step)
- 3 Sorra átlagoljuk a csúcsokat óramutató járásával megegyezően a szomszédaival (averaging step)
- 4 Ugorjunk a 2. lépésre



# Chaikin algoritmus (1974)

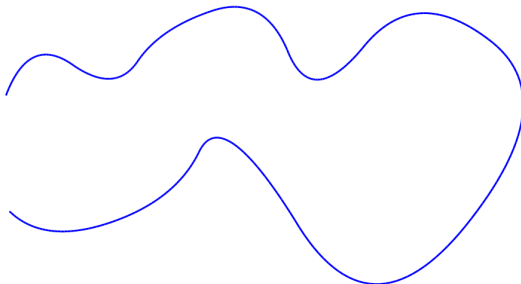
- 1 Induljunk ki egy adott poligonból
- 2 Szúrjuk be a felezőpontokat a csúcsok közé (splitting step)
- 3 Sorra átlagoljuk a csúcsokat óramutató járásával megegyezően a szomszédaival (averaging step)
- 4 Ugorjunk a 2. lépésre





# Chaikin algoritmus (1974)

- 1 Induljunk ki egy adott poligonból
- 2 Szúrjuk be a felezőpontokat a csúcsok közé (splitting step)
- 3 Sorra átlagoljuk a csúcsokat óramutató járásával megegyezően a szomszédaival (averaging step)
- 4 Ugorjunk a 2. lépésre



Az ún. *averaging step* általánosítható, tehát a  $P^{j+1}$  pont alakja

$$\mathbf{p}_i^{j+1} = \sum_{m \in \mathbb{Z}} a_m \mathbf{p}_k^j,$$

ahol

$$A = (\dots, a_{-1}, a_0, a_1, \dots), \quad a_m \in \mathbb{R}.$$

Ezen együtthetők összessége a **subdivision maszk**.

# Néhány kritérium a maszkokkal szemben

1  $\sum_{i=0}^n a_i = 1$

# Néhány kritérium a maszkokkal szemben

1  $\sum_{i=0}^n a_i = 1$

2  $a_i = a_{n-i}$

# Néhány kritérium a maszkokkal szemben

- ①  $\sum_{i=0}^n a_i = 1$
- ②  $a_i = a_{n-i}$
- ③  $a_i > 0, i \in \{0, 1, \dots, n\}$

# Néhány kritérium a maszkokkal szemben

- ❶  $\sum_{i=0}^n a_i = 1$
- ❷  $a_i = a_{n-i}$
- ❸  $a_i > 0, i \in \{0, 1, \dots, n\}$  (approximációs esetben)

- $(\frac{1}{2}, \frac{1}{2})$  (Chaikin, corner cutting)

# Ismert, gyakran használt maszkok

- $\left(\frac{1}{2}, \frac{1}{2}\right)$  (Chaikin, corner cutting)
- $\frac{1}{2^n} \left(\binom{n}{0}, \binom{n}{1}, \dots, \binom{n}{n}\right)$  (Lane-Riesenfeld,  $n + 1$ -ed fokú B-Spline görbe)



- $(\frac{1}{2}, \frac{1}{2})$  (Chaikin, corner cutting)
- $\frac{1}{2^n} \left( \binom{n}{0}, \binom{n}{1}, \dots, \binom{n}{n} \right)$  (Lane-Riesenfeld,  $n + 1$ -ed fokú B-Spline görbe)
  - $n = 0$ : (1)

- $\left(\frac{1}{2}, \frac{1}{2}\right)$  (Chaikin, corner cutting)
- $\frac{1}{2^n} \left(\binom{n}{0}, \binom{n}{1}, \dots, \binom{n}{n}\right)$  (Lane-Riesenfeld,  $n + 1$ -ed fokú B-Spline görbe)
  - $n = 0$ :  $(1)$
  - $n = 1$ :  $\left(\frac{1}{2}, \frac{1}{2}\right)$  (kvadratikus B-Spline)

# Ismert, gyakran használt maszkok

- $\left(\frac{1}{2}, \frac{1}{2}\right)$  (Chaikin, corner cutting)
- $\frac{1}{2^n} \left( \binom{n}{0}, \binom{n}{1}, \dots, \binom{n}{n} \right)$  (Lane-Riesenfeld,  $n + 1$ -ed fokú B-Spline görbe)
  - $n = 0$ :  $(1)$
  - $n = 1$ :  $\left(\frac{1}{2}, \frac{1}{2}\right)$  (kvadratus B-Spline)
  - $n = 2$ :  $\left(\frac{1}{4}, \frac{1}{2}, \frac{1}{4}\right)$  (kubikus B-Spline)

- $(\frac{1}{2}, \frac{1}{2})$  (Chaikin, corner cutting)
- $\frac{1}{2^n} \left( \binom{n}{0}, \binom{n}{1}, \dots, \binom{n}{n} \right)$  (Lane-Riesenfeld,  $n + 1$ -ed fokú B-Spline görbe)
  - $n = 0$ :  $(1)$
  - $n = 1$ :  $(\frac{1}{2}, \frac{1}{2})$  (kvadratikus B-Spline)
  - $n = 2$ :  $(\frac{1}{4}, \frac{1}{2}, \frac{1}{4})$  (kubikus B-Spline)
- $(-\frac{2}{16}, \frac{5}{16}, \frac{10}{16}, \frac{5}{16}, -\frac{2}{16})$  (Dyn-Levin-Gregory, interpolációs maszk)

- 1 Coons felület
- 2 Bézier- és B-Spline felületek
- 3 Subdivision görbék
- 4 Subdivision felületek

Felületek esetén poligon helyett poliéderek finomítása a célunk. A poliéderek alapja általában

- háromszög
- négyszög

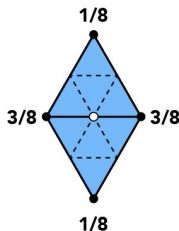
Rengeteg subdivision séma létezik: **Subdivision Zoo**

# Loop subdivision

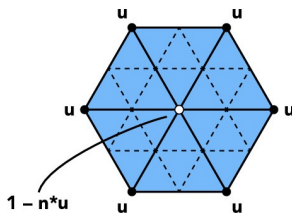
- Split each triangle into four



- Assign new vertex positions according to weights:



New vertices

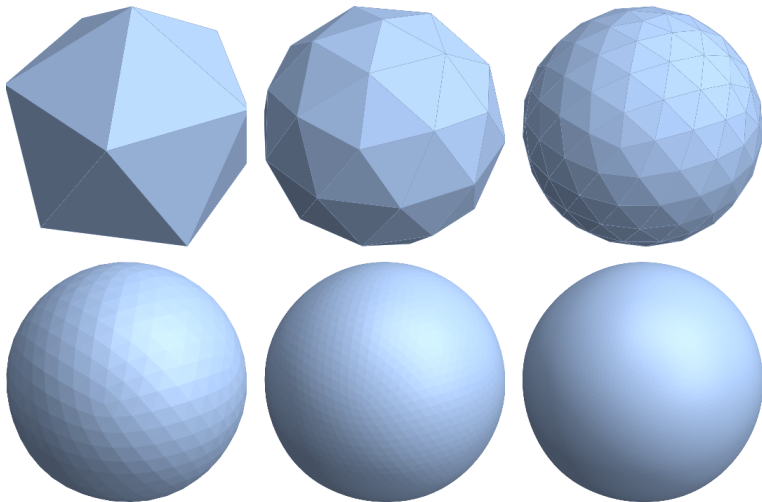


$n$ : vertex degree

$u$ :  $3/16$  if  $n=3$ ,  $3/(8n)$  otherwise

Old vertices

# Loop subdivision





Köszönöm a figyelmet!