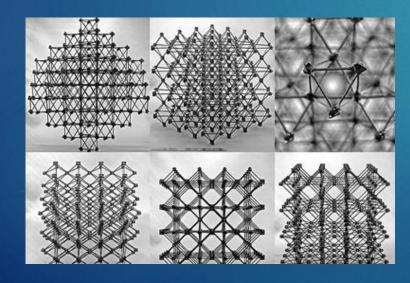
# The Structural Power of Reconfigurable Circuits in the Amoebot Model

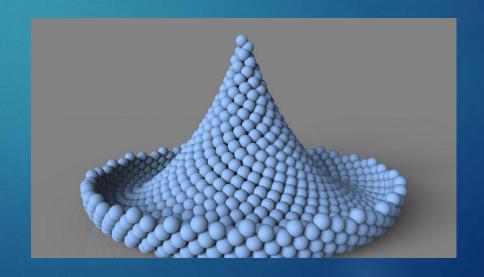
Átprogramozható Áramkörök Szerkezeti Ereje az Amőba Modellben

KÉSZÍTETTE: BÉRES GÁBOR KRISTÓF, TÓTH BOTOND, WERNER BENDEGÚZ

#### Bevezetés az amőbamodellbe

- Az amőbamodell egy programozható anyagot ír le, amely apró, robotikus egységekből (amőbotokból) áll.
- Ezek az egységek egy végtelen háromszög rácsra helyezkednek el, és képesek mozogni tágulás és összehúzódás révén.
- A cél a kollektív viselkedés vizsgálata és optimalizálása.





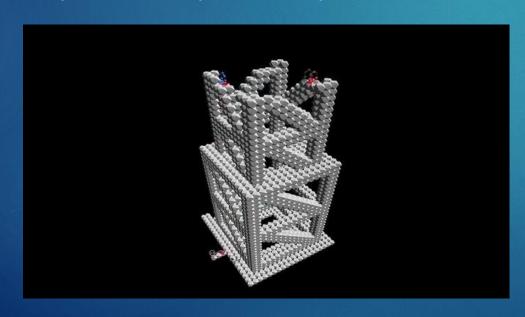
#### Fő kutatási kérdések a cikkben

- Stripe problem vagy Csík probléma
- Globális maximum probléma
- Csontváz-probléma
- Spanning tree létrehozása
- Szimmetria detektálás

Problem	Required pins	Runtime	
Stripe Global maxima	2	$O(\log n)$ $O(\log^2 n)$ w.h.p.	
Canonical skeleton	4	$O(\log^2 n)$ w.h.p.	
Spanning tree	4	$O(\log^2 n)$ w.h.p.	
Symmetry detec- tion	4	$O(\log^5 n)$ w.h.p.	

#### Alkalmazások és jelentőség

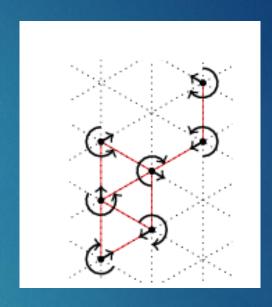
- Az amőbamodell és az átprogramozható áramkörök gyors alakváltásra, energiahatékony adatátvitelre, és szerkezeti monitorozásra használhatók.
- Az új megközelítések polilogaritmikus időbonyolultságot érnek el, jelentős teljesítményjavulást kínálva.





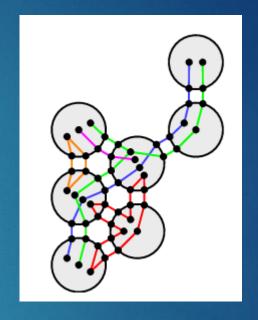
#### Modell felépülése

- Végtelen háromszög gráf rács
- Helyi mozgások (összehúzódás, tágulás)
- Minden csúcson legfeljebb 1 amoebot
- Közös irány orientáció
- Minden amoebot összehúzodott
- Összefüggőek

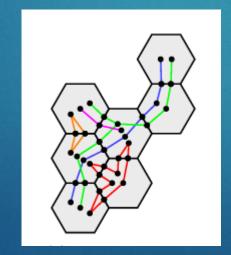


### Áramköri kiterjesztés

- Külső kapcsolatok: Minden amoebot között k db él
- Csapok egységesek (k ≥ 1)
- Csapkészlet felosztása diszjunkt halmazokra
- Áramkörök alakulnak ki
- Primitív jelküldés partíciókon



Hatszögletű mozaik



#### PASC algoritmus

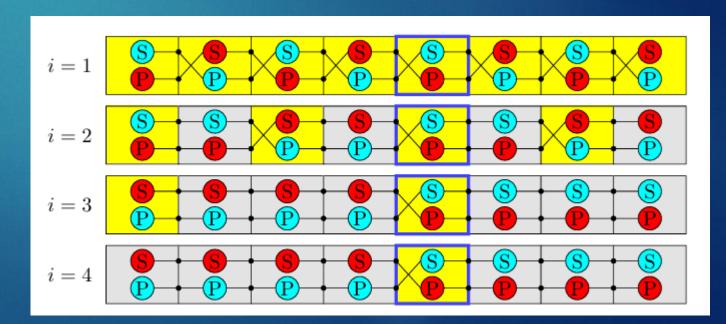
- Láncok -> amoebotok rendezett sorozata (u<sub>i</sub> és u<sub>i+1</sub> szomszédok)
- Vezetőválasztás
- Lánc meghatározása
- Algoritmus célja: azonosítók kiszámítása

#### Azonosítók lánc mentén - előkészületek

- Referencia amoebot
- Minden amoebot aktív vagy passzív
- Két áramkör létrehozása
- Elsődleges és másodlagos partíció halmaz
- Összekötés:
  - Aktív: elsődleges -> elődje másodlagos másodlagos -> elődje elsődleges
  - Passzív: elsődleges -> elődje elsődleges másodlagos -> elődje másodlagos

#### Azonosítók lánc mentén - folyamat

- Referencia amoebot aktíválja az elsődleges áramkört (jelzés)
- Aki a másodlagoson kapott jelzést, a 2.körben a másodlagoson jelez, majd passszív lesz
- Addig tart, amíg a 2.kör csendes



#### Azonosítók lánc mentén - azonosítók

- Minden körben minden amoebot az egyik áramkörén kap jelzést
- Elsődleges áramkör: 0
- Másodlagos áramkör: 1
- Minden jelzés egy bit, visszafele kell jegyezni: (x<sub>k-1</sub>,...,x<sub>0</sub>), x<sub>i</sub> körben 1 vagy 0
- k az iterációk száma (0≤i<k)</p>

#### Példa:

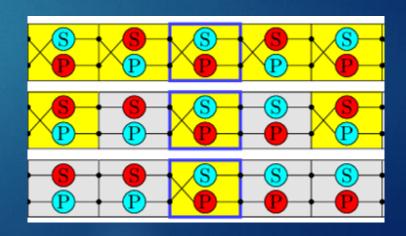
S	P	S	P	S
P	-SP	S	S	P
P	P	S	S	S

0	1	0	1	0
10	11	00	01	10
110	111	000	001	010

#### Azonosítók lánc mentén - bitek

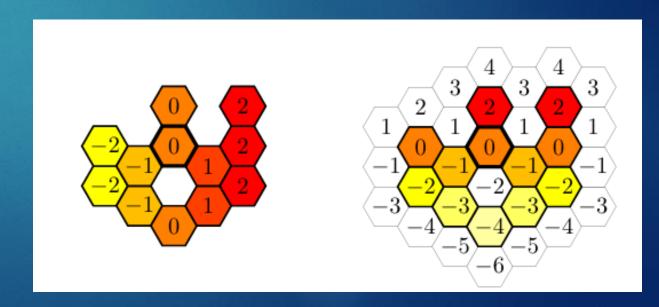
- Kettes komplemens ábrázolás
- Pozitív és 0
  - **>** 000: 0
  - **>** 001: 1
  - **1** 010: 2
- Negatív

bitek invertálása	0		0	1	0
1 hozzáadása	O				
► 111 -> 000 -> 001: -1	10	11	00	01	10
► 110 -> 001 -> 010: -2	110	111	000	001	010



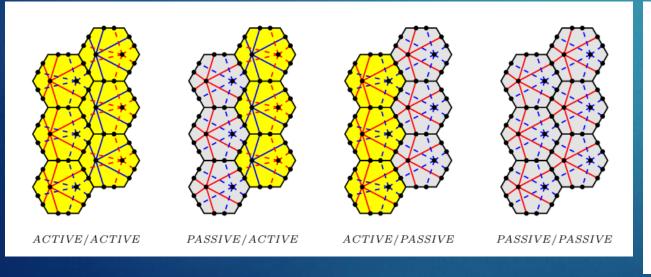
#### Térbeli azonosítók

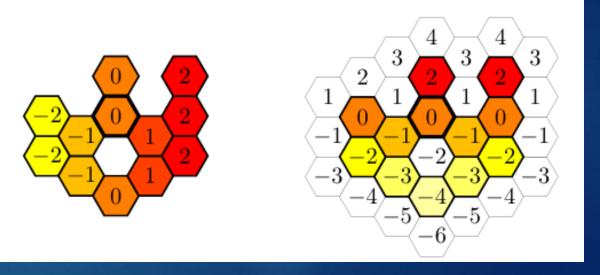
- Adott egy d irány és egy egy 90°-al elforgatott d' irány
- ▶ pl.: d=E -> d'=N
- Diszjunkt csíkokra partícionálás
- Minden csík ismeri az elődjét és utódját
- Csíkok összekötése



#### Térbeli azonosítók

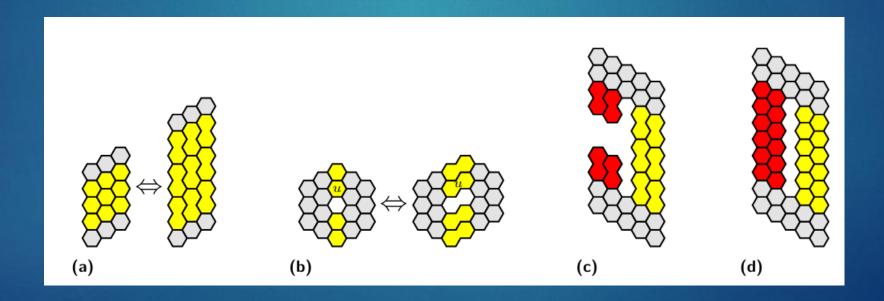
- Adott egy d irány és egy egy 90°-al elforgatott d' irány
- ▶ pl.: d=E -> d'=N
- Diszjunkt csíkokra partícionálás
- Minden csík ismeri az elődjét és utódját
- Csíkok összekötése
- PASC algoritmus a csíkok halmazán





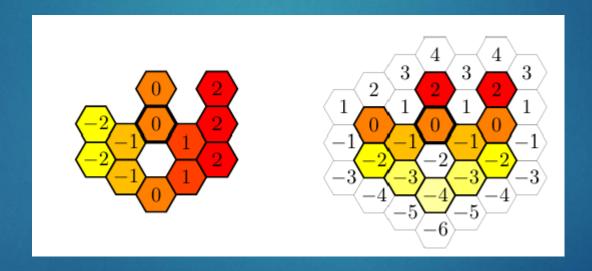
#### Stripe problem

- Probléma: Egy adott u amoebot és X tengely
  - Összes, a tengelyes áthaladó amoebot meghatározása
- Fontos a konfliktusok elkerüléséhez, gyors alakváltás
- PASC algoritmus megoldja



#### Globális maximum probléma

- Probléma: Egy adott amoebot halmaz globális maximumának meghatározása
- PASC algoritmus által kiosztott azonosítók meghatározzák a szélsőértékeket egy tengely mentén

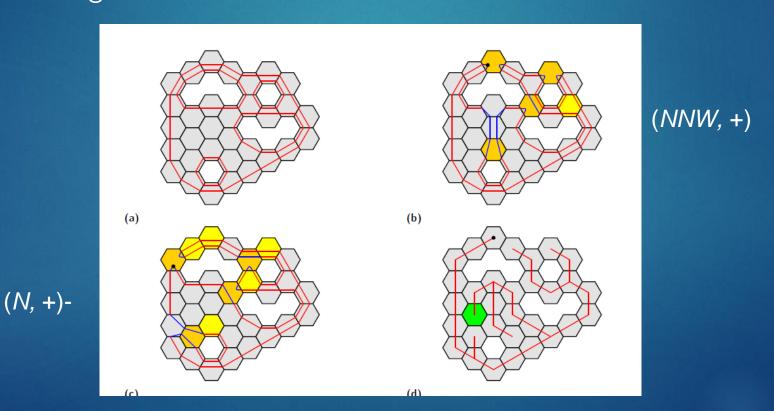


#### Csontváz-probléma megfogalmazása

- Egy amőbotokból álló struktúrában meg kell találni egy olyan ciklust, amely az összes határon lévő amőbotot tartalmazza
- Ezt a csontvázat egy algoritmus segítségével kell kialakítani, amely biztosítja, hogy mindig azonos eredményt kapjunk (ún. kanonikus csontváz).
- A cél: egy egyedi, meghatározott módon konstruált csontváz (skeleton) létrehozása.

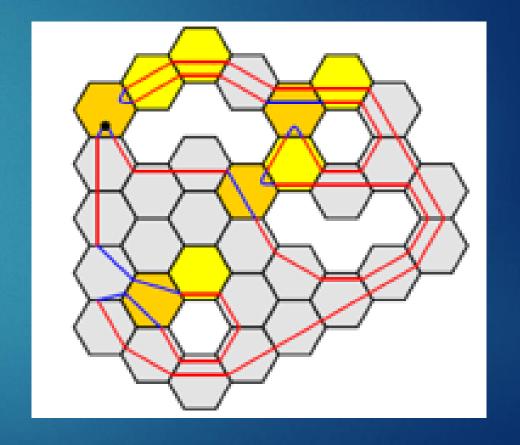
#### Kanonikus csontváz megalkotása

 Az algoritmus egy irányt és egy előjelválasztást használ a csontváz egyedi meghatározására



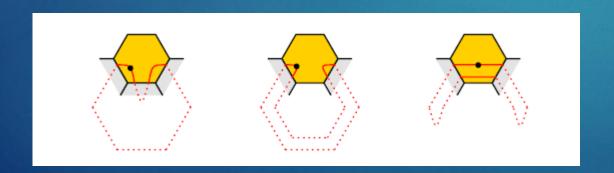
#### Csontváz létrehozásának lépései

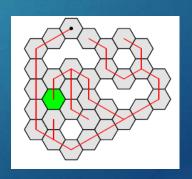
- Globális maximum keresés: A szerkezetben a legmagasabban lévő határ-amőbot kiválasztása.
- Csontváz kiindulási pontjának meghatározása.
- Kapcsolódó amőbotok és határok összekötése az egyedi útvonal létrehozásához.



#### Csontváz és kapcsolódó határok

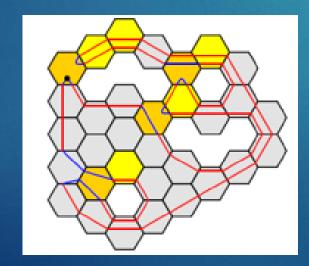
- A határ-amőbotokat tartalmazó kisebb körökből indulunk ki.
- Ezeket egyesítjük egy egyetlen csontvázzá egy jól meghatározott útvonal segítségével.
- A csontváz mentén található amőbotok egy fa struktúrát alkotnak, amely további algoritmusokhoz használható.
- A csontváz nem törik meg és minden határ-amőbotot tartalmaz.

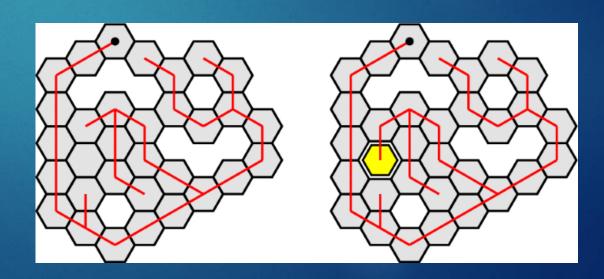




#### Spanning tree létrehozása

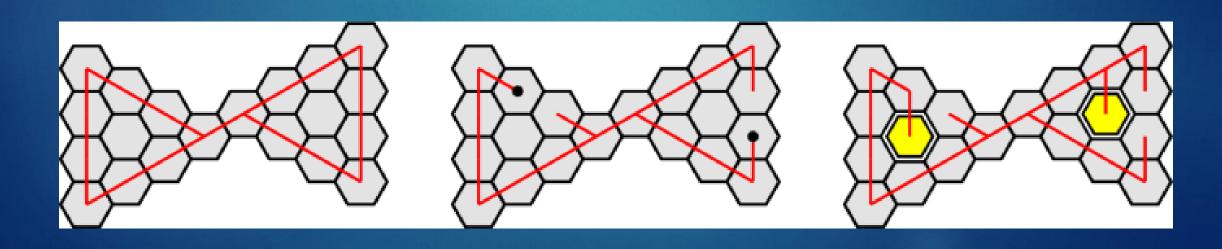
- A csontvázból először létrehozunk egy fát
  - Csontváz út  $\pi = (v1, ..., vm) \rightarrow 1$  csúcs többször előfordulhat
  - PASC algoritmus-al minden csúcs első előfordulását meghatározzuk
  - Minden amőbot első előfordulásakor jelez az elődjének ezzel a fát létrehozva
- Hogy spanning tree-t kapjunk, hozzáadjuk a belső node-okat a fához
  - minden belső node-hoz hozzáadunk egy élt az északi szomszédjától
- O(log n) futási idő





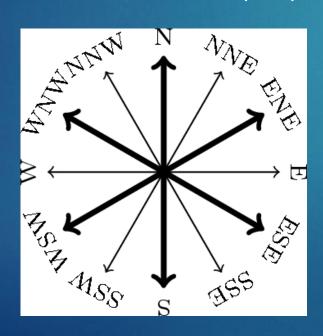
#### Spanning tree csontváz nélkül

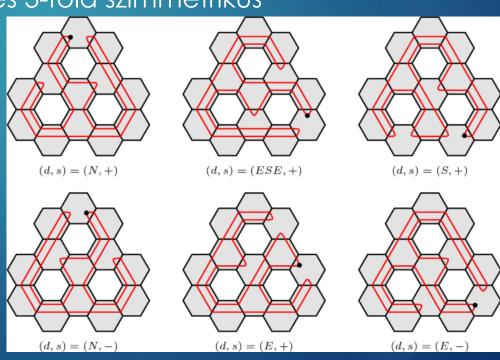
- Ha az amőbotokból álló struktúra nem tartalmaz lyukat, a spanning tree csontváz út nélkül létrehozható
  - Minden szomszédos határ-amőbot pár közé felveszünk egy élt
  - Minden ezzel létrejött ciklusban választunk egy vezetőt, aminek eltávolítjuk az egyik élét ezzel megszüntetve a ciklust
- Hogy spanning tree-t kapjunk, hozzáadjuk a belső node-okat a fához
- O(log n) futási idő



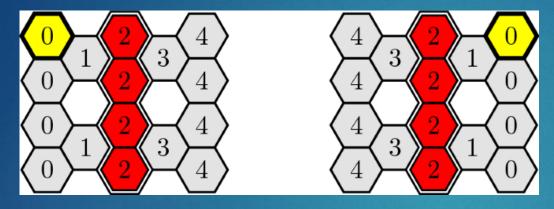
- Egy amőbotokból álló struktúra szimmetriái a különböző irányú és előjelű kanonikus csontvázainak összehasonlításával detektálható
  - minden (d, s) kanonikus csontvázat egy egyedi bit sorozattá alakítunk
  - bitek összehasonlítása csontvázak helyett → polilogaritmikus futási idő: O(log^5 n)
- 2 fajta szimmetria értelmezhető
  - lehet valamelyik tengelye mentén szimmetrikus
  - lehet forgásszimmetrikus (2-fold, 3-fold, 6-fold)

- Északi irányú tengelyre szimmetrikus, ha az (N,+) és (N, -) csontvázak szimmetrikusak
- Keleti irányú tengelyre szimmetrikus, ha az (E, +) és (E, -) csontvázak szimmetrikusak
- 2-fold szimmetrikus (180°), ha az (N, +) és (S, +) csontvázak szimmetrikusak
- > 3-fold szimmetrikus (120°), ha az (N, +) és (ESE, +) csontvázak szimmetrikusak
- ▶ 6-fold szimmetrikus (60°), ha 2 és 3-fold szimmetrikus

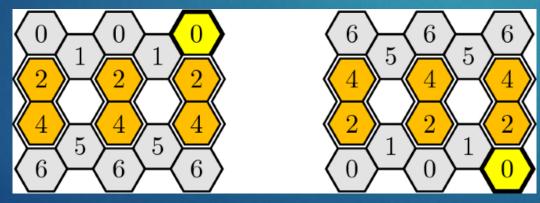




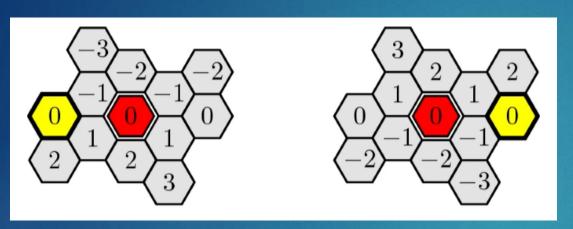
Északi irányú tengelyre szimmetria példa

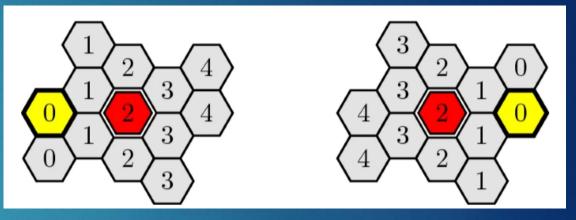


Keleti irányú tengelyre szimmetria példa

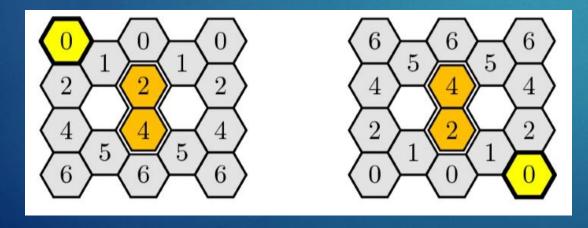


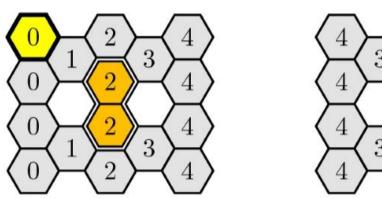
2-fold szimmetria egy belső node-ra

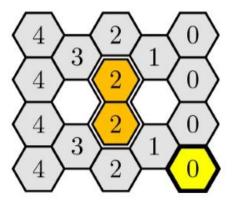




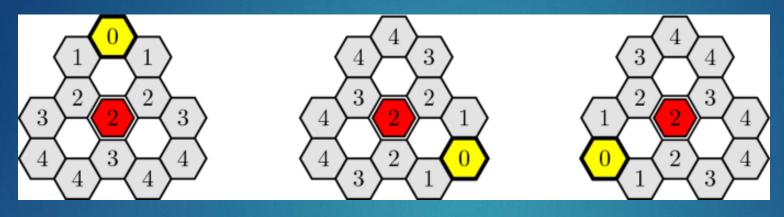
2-fold szimmetria 2 belső node közti élre



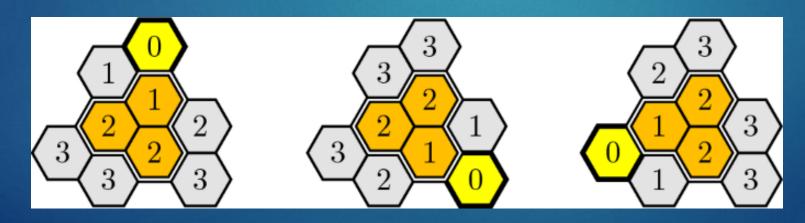




> 3-fold szimmetria egy belső node-ra



> 3-fold szimmetria 3 belső node közötti pontra



## Köszönjük a figyelmet!