V. Kétszemélyes játékok

Kétszemélyes, teljes információjú, véges, determinisztikus,zéró összegű játékok

- □ Két játékos lép felváltva adott szabályok szerint, amíg a játszma véget nem ér.
- Mindkét játékos ismeri a maga és az ellenfele összes múltbeli és jövőbeli lépéseit és lépési lehetőségeit, és azok következményeit.
- Minden lépés véges számú lehetőség közül választható, és minden játszma véges lépésben véget ér. Egy lépés determinisztikus, a véletlennek nincs szerepe.
- □ Amennyit a játszma végén az egyik játékos nyer, annyit veszít a másik. (Legegyszerűbb változatban két esélyes: egyik nyer, másik veszít; vagy három esélyes: döntetlen is megengedett)

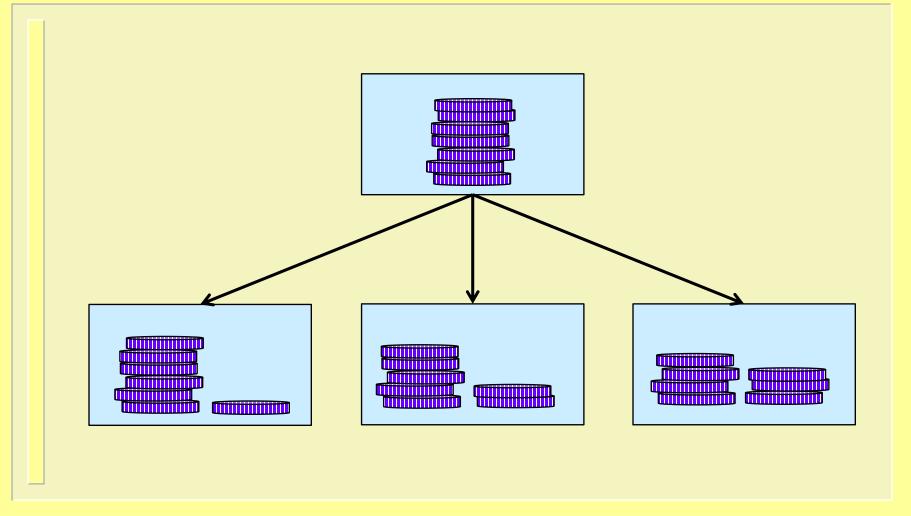
Állapottér-reprezentáció

- állapot állás + soron következő játékos
- művelet lépés
- □ kezdő állapot kezdőállás + kezdő játékos
- □ végállapot végállás + játékos
- + payoff függvény: p_A, p_B : végállapot $\longrightarrow \mathbb{R}$ (játékosok: A, B)
 - Zéró összegű kétszemélyes játékban:

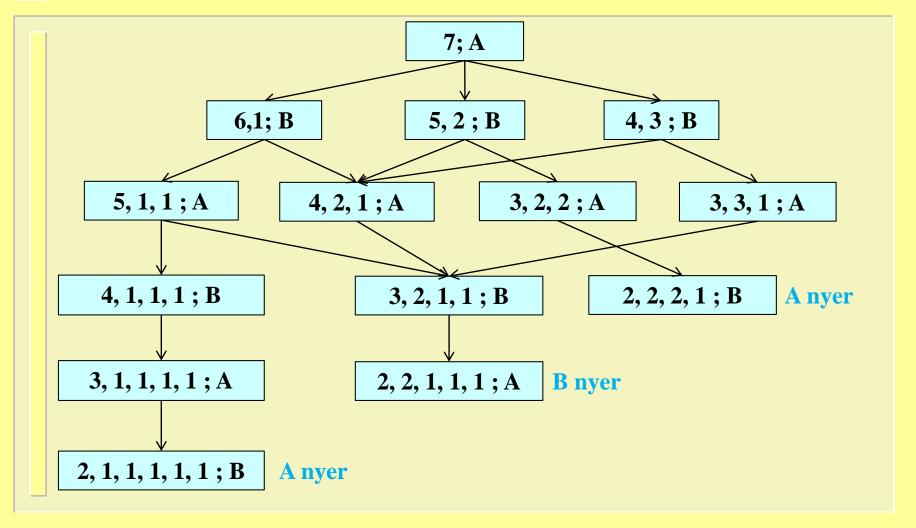
$$p_A(t) + p_B(t) = 0$$
 minden t végállapotra

- Speciális esetben:
 - $p_A(t) = +1$ ha A nyer
 - $p_A(t) = -1$ ha A veszít
 - $p_A(t) = 0$ ha döntetlen

Grundy mama játéka



Grundy mama játékgráfja



Játékfa

csúcs

- állás (egy állás több csúcs is lehet)

szint

játékos (felváltva az A és B szintjei)

□ él

- lépés (szintről szintre)
- gyökér
- kezdőállás (kezdő játékos)

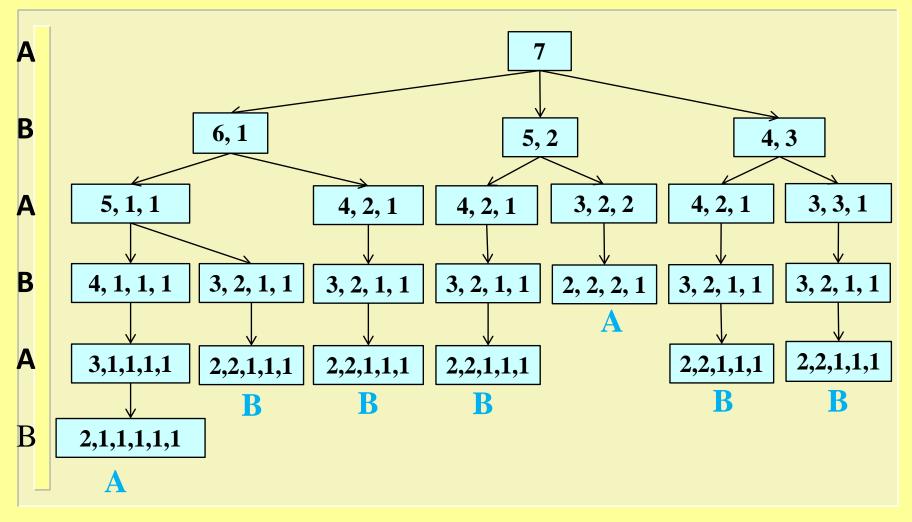
□ levél

végállások

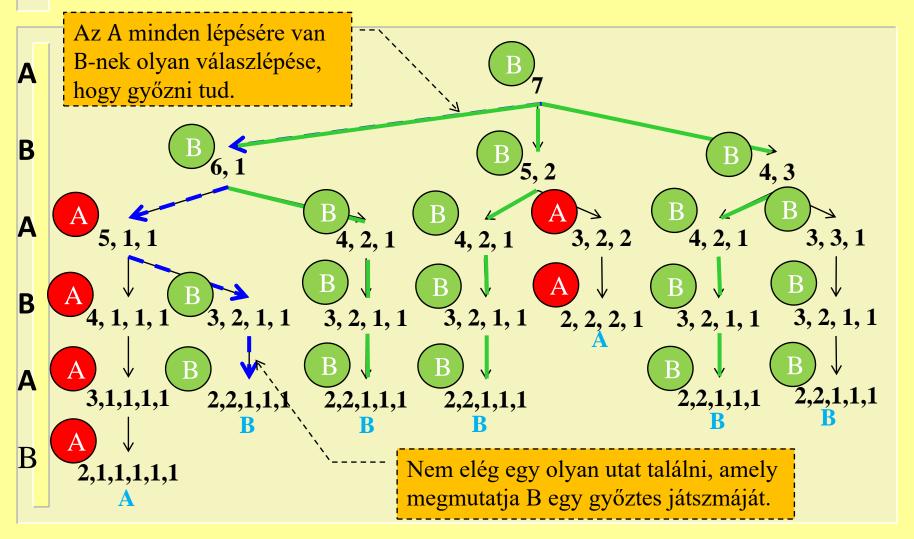
□ ág

játszma

Grundy mama játékfája



Hogyan tud a **B** játékos biztosan nyerni?



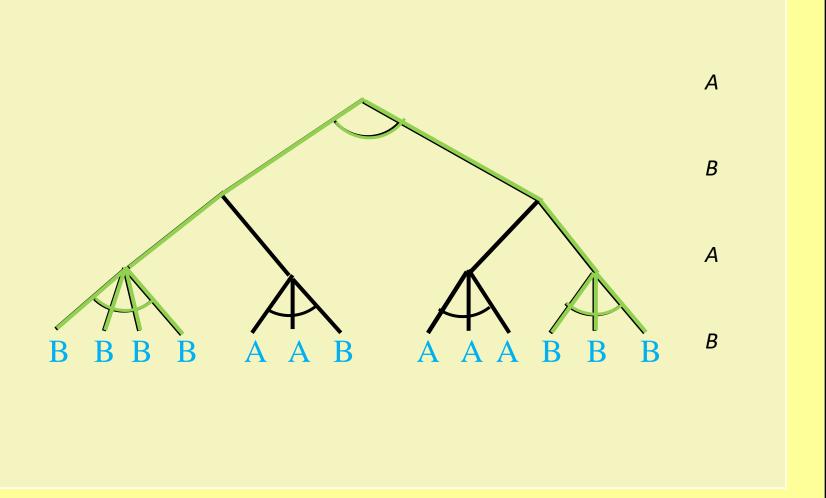
Nyerő stratégia

- Egy játékos nyerő stratégiája egy olyan elv, amelyet betartva az ellenfél minden lépésére tud olyan választ adni, hogy megnyerje a játékot.
- A nyerő stratégia NEM egyetlen győztes játszma, hanem olyan győztes játszmák összessége, amelyek közül az egyiket biztos végig tudja játszani az a játékos, aki rendelkezik a nyerő stratégiával.
- □ Hasznos lehet a nem-vesztő stratégia megtalálása is, ha döntetlent is megengedő játéknál nincs győztes stratégia.
- ☐ Általános zéró összegű játékoknál beszélhetünk adott hasznosságot biztosító stratégiáról.

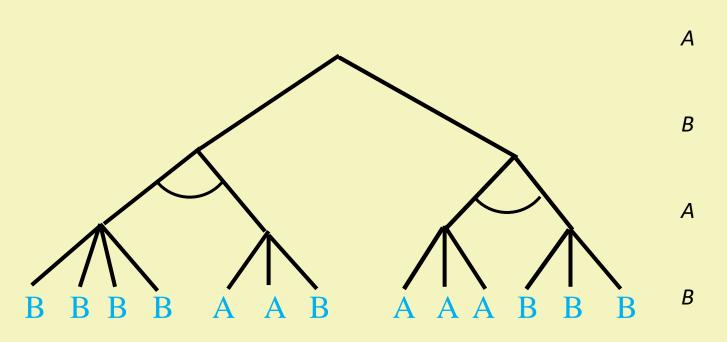
Megjegyzés

- □ A játék az egyik játékos szempontjából egy ÉS/VAGY fával ábrázolható.
 - saját szinten egy belső csúcs utódai között VAGY kapcsolat van
 - ellenfél szintjén egy belső csúcs utódai között ÉS kapcsolat van
- □ A nyerő (nem-vesztő) stratégiát az ÉS/VAGY játékfa azon hiper-útja mutatja, amely a kezdő állás csúcsából (startcsúcs, gyökércsúcs) vezet a nyerő (nem-vesztő) végállások csúcsaiba, és
 - saját szinten egy belső csúcsnak egyetlen utódját tartalmazza,
 - ellenfél szintjén egy belső csúcsnak minden utódát tartalmazza.
- □ A nyerő stratégia keresése tehát egy ÉS/VAGY fabeli hiperút keresési probléma.

Nyerő stratégia keresése a **B** játékos ÉS/VAGY fájában



Nyerő stratégia keresése az A játékos ÉS/VAGY fájában

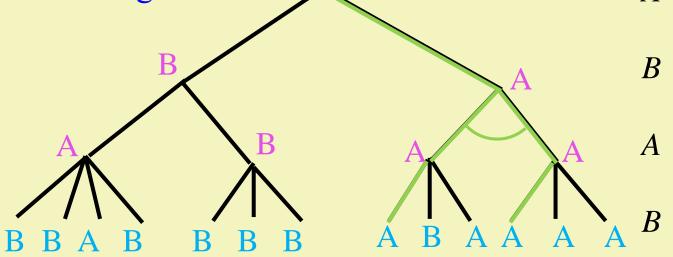


Nincs nyerő stratégia.

Csak az egyik játékosnak lehet nyerő stratégiája.

Tétel

□ A két esélyes (győzelem vagy vereség) teljes információjú véges determinisztikus kétszemélyes játékokban az egyik játékos számára biztosan létezik nyerő stratégia.



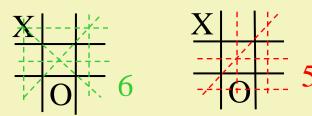
■ A három esélyes játékokban (van döntetlen is) a nem vesztő stratégiát lehet biztosan garantálni.

Részleges játékfa-kiértékelés

- □ A nyerő vagy nem-vesztő stratégia megkeresése egy nagyobb játékfa esetében reménytelen.
- □ Az optimális lépés helyett a soron következő jó lépést keressük.
 - Legyen a bennünket képviselő játékos neve mostantól MAX, az ellenfélé pedig MIN.
- Ehhez az aktuális állapotból indulva kell a játékfa néhány szintjét felépíteni, ezen a részfa leveleinek számunkra való hasznosságát megbecsülni, majd ez alapján a soron következő lépést meghatározni.

Kiértékelő függvény

- □ Minden esetben szükségünk van egy olyan heurisztikára, amely a mi szempontunkból becsüli meg egy állás hasznosságát: f: Állások \rightarrow [-1000, 1000] függvény.
- □ Példák:
 - Sakk: (kiértékelő függvény a fehérnek)
 f(s) = (fehér királynő száma) (fekete királynő száma)
 - Tic-tac-toe: f(s) = M(s) O(s) M(s) = a saját lehetséges győztes vonalaink száma O(s)= az ellenfél lehetséges győztes vonalaink száma

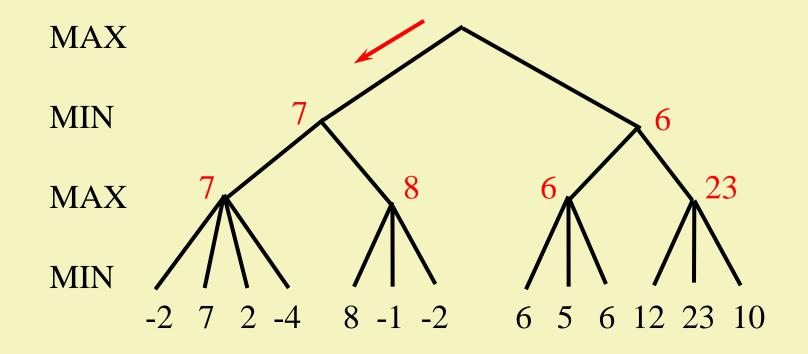


Minimax algoritmus

- 1. A játékfának az adott állás csúcsából leágazó részfáját felépítjük néhány szintig.
- 2. A részfa leveleit kiértékeljük a kiértékelő függvény segítségével.
- 3. Az értékeket felfuttatjuk a fában:
 - A saját (MAX) szintek csúcsaihoz azok gyermekeinek maximumát: $sz\ddot{u}l\ddot{o} := max (gyerek_1,..., gyerek_k)$
 - Az ellenfél (MIN) csúcsaihoz azok gyermekeinek minimumát: $szülő := min (gyerek_1, ..., gyerek_k)$
- 4. Soron következő lépésünk ahhoz az álláshoz vezet, ahonnan a gyökérhez felkerült a legnagyobb érték.

Példa

Legyen a mi nevünk MAX, az ellenfélé MIN.



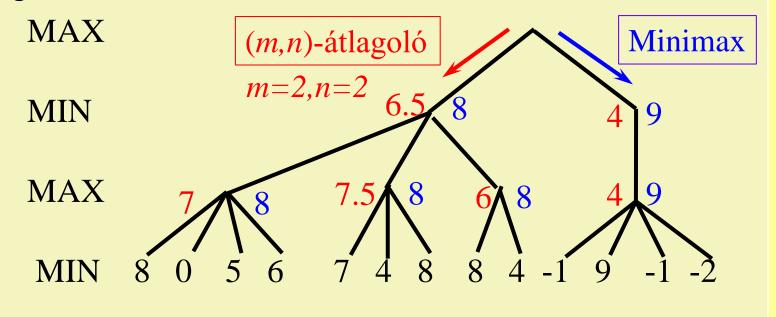
Megjegyzés

□ Az algoritmust minden alkalommal, valahányszor mi következünk, megismételjük, hiszen lehet, hogy az ellenfél nem az általunk várt legerősebb lépésekkel válaszol, mert:

- eltérő mélységű részfával dolgozik,
- más kiértékelő függvényt használ,
- nem minimax eljárást alkalmaz,
- hibázik.

Átlagoló kiértékelés

- □ Célja a kiértékelő függvény esetleges tévedéseinek simítása.
- MAX szintjeire az m darab legnagyobb értékű gyerek (max_m) átlaga, a MIN-re az n darab legkisebb értékű gyerek (min_n) átlaga kerül.

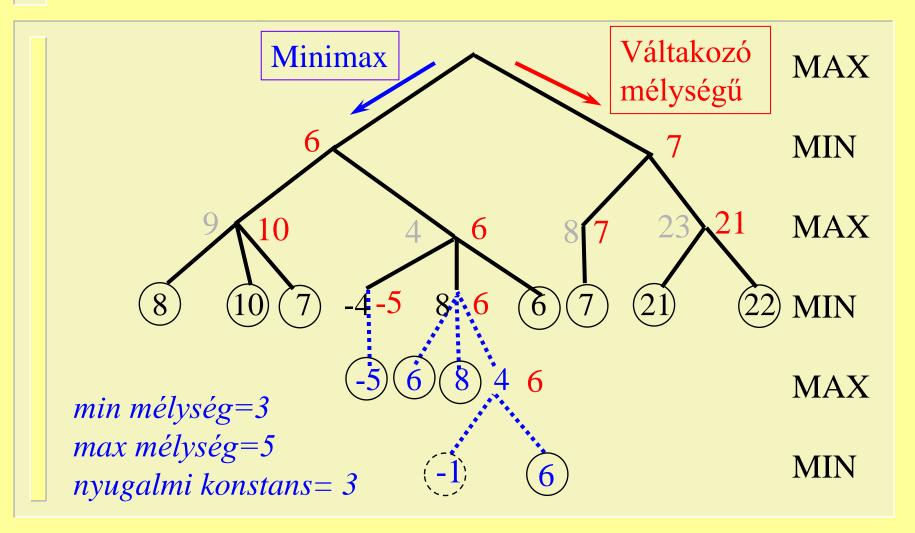


Váltakozó mélységű kiértékelés

- Célja, hogy a kiértékelő függvény minden ágon reális értéket mutasson. Megtévesztő lehet egy csúcsnál ez az érték ha annak szülőjénél a kiértékelő függvény lényegesen eltérő értéket mutat: a játék ezen szakasza nincs nyugalomban.
- Egy adott szintig (minimális mélység) mindenképpen felépítjük a részfát,
- majd ettől a szinttől kezdve egy adott szintig (maximális mélység) csak azon csúcsokat terjesztjük ki, amelyekre nem teljesül a

nyugalmi teszt: |f(szülő) - f(csúcs)| < K,

Példa



Szelektív kiértékelés

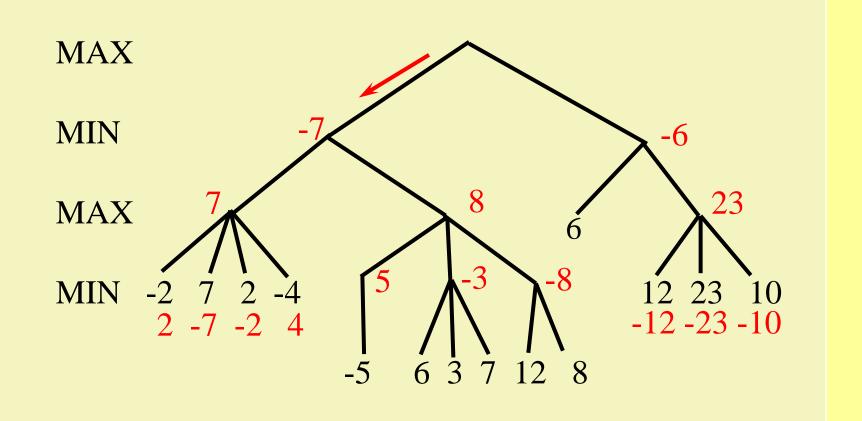
- □ Célja a memória-igény csökkentése.
- □ Elkülönítjük a lényeges és lényegtelen lépéseket, és csak a lényeges lépéseknek megfelelő részfát építjük fel.
- □ Ez a szétválasztás heurisztikus ismeretekre épül.

Negamax algoritmus

- □ Negamax eljárást könnyebb implementálni.
 - Kezdetben (-1)-gyel szorozzuk azon levélcsúcsok értékeit,
 amelyek az ellenfél (MIN) szintjein vannak, majd
 - Az értékek felfuttatásánál minden szinten az alábbi módon számoljuk a belső csúcsok értékeit:

```
sz\ddot{u}l\ddot{o} := max(-gyerek_1, ..., -gyerek_k)
```

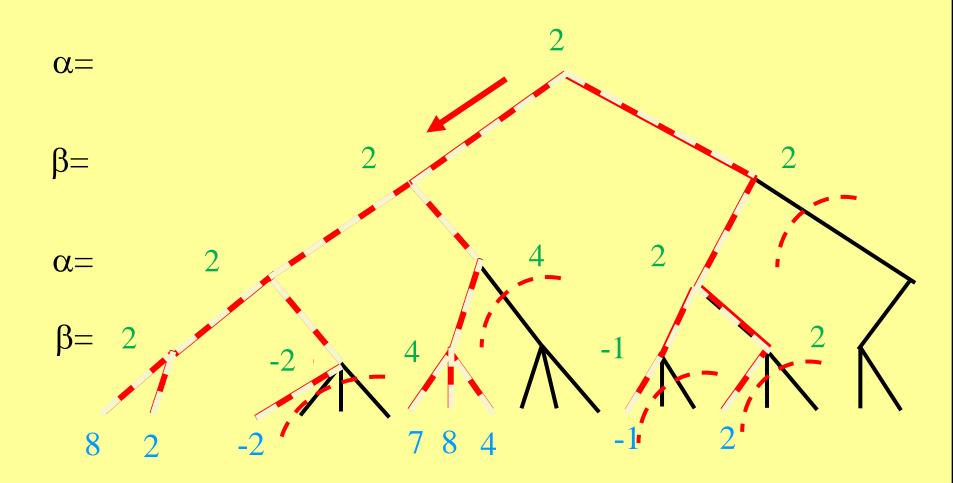
Példa



Alfa-béta algoritmus

- □ Visszalépéses algoritmus segítségével járjuk be a részfát (olyan mélységi bejárás, amely mindig csak egy utat tárol). Az aktuális úton fekvő csúcsok ideiglenes értékei:
 - a MAX szintjein α érték: ennél rosszabb értékű állásba innen már nem juthatunk
 - A MIN szintjein β érték: ennél jobb értékű állásba onnan már nem juthatunk
- □ Lefelé haladva a fában $\alpha := -\infty$, és $\beta := +\infty$.
- □ Visszalépéskor az éppen elhagyott (gyermek) csúcs értéke (felhozott érték) módosíthatja a szülő csúcs értékét:
 - a MAX szintjein: $\alpha := max(felhozott \'{e}rt\'{e}k, \alpha)$
 - a MIN szintjein: $\beta := min(felhozott \, \acute{e}rt\acute{e}k, \, \beta)$
- □ Vágás: ha az úton van olyan α és β , hogy $\alpha \ge \beta$.

Példa



Elemzés

- □ Ugyanazt a kezdőlépést kapjuk eredményül, amit a minimax algoritmus talál. (Több egyforma kezdőirány esetén a "baloldalit" választjuk.)
- Memória igény: csak egy utat tárol.
- □ Futási idő: a vágások miatt sokkal jobb, mint a minimax módszeré.
 - <u>Átlagos eset:</u> egy csúcs alatt, két belőle kiinduló ág megvizsgálása után már vághatunk.
 - Optimális eset: egy d mélységű b elágazású fában kiértékelt levélcsúcsok száma: $\sqrt{b^d}$
 - Jó eset: A részfa megfelelő rendezésével érhető el.

Kétszemélyes játékot játszó program

- □ Váltakozó mélységű, szelektív, (*m*,*n*) átlagoló, negamax alfa-béta kiértékelést végez.
- □ Keretprogram, amely váltakozva fogadja a felhasználó lépéseit, és generálja a számítógép lépéseit.
- □ Kiegészítő funkciók (beállítások, útmutató, segítség, korábbi lépések tárolása, mentés stb.)
- □ Felhasználói felület, grafika
- □ Heurisztika megválasztása (kiértékelő függvény, szelekció, kiértékelés sorrendje)