

## I. Bevezetés

1. A mesterséges intelligencia (MI) fogalma
2. Probléma modellezés
3. Kereső rendszerek az MI-ben

1

## 1. AZ MI FOGALMA

1956 nyár. Dartmouth College-i konferencia

Kezdeti cél:

Az emberi gondolkodás számítógép segítségével történő reprodukálása.

2

### *Erős mesterséges intelligencia (EMI)*

szélsőséges redukcionizmus



Church-Turing tézis



Neumann-elvű számítógép



Az emberi gondolkodás reprodukálható egy működő programmal

3

### *Gyenge mesterséges intelligencia*

Cél:

Az MI az emberi gondolkodás számítógépes reprodukálása szempontjából hasznos elveket, módszereket, technikákat kutatja, rendszerezi, fejleszti.

Az MI az informatikának a gondolkodási-tudományos előőrsé.

4

### *MI története*

- ❑ 60-as évek: általános feladatok, általános technikák
- ❑ 70-es évek: feladatosztályok, speciális módszerek
- ❑ 80-as évek: konkrét feladatok, szakértő rendszerek
- ❑ 90-es évek: újrafelfedezett módszerek, hibrid rendszerek, matematikai háttér

5

### *Első szakasz (60-as évek)*

- ❑ Eredmények: kétszemélyes játékok (dáma, sakk), beszélgető program (ELIZA, 1966)

6

## ELIZA

- Illesztési szabályok
  - **<a> ön <b> engem <c>.**
  - **Miért gondolja, hogy ön <a> én <b> <c>?**
    - **Úgy érzem, hogy ön mostanában engem un.**
    - **Miért gondolja, hogy ön úgy érzi, hogy én mostanában unom?**
- Emlékezési szabályok
- Folytatási szabályok

7

## Első szakasz (60-as évek)

- **Eredmények:** kétszemélyes játékok (dáma, sakk), beszélgető program (ELIZA, 1966)
- **Módszerek, eszközök:** GPS, rezolúció (1966), LISP (1958), mesterséges neuronhálózatok (1969), evolúciós algoritmusok (1959)
- **Kudarok:** DOCTOR-PARRY, nyelvi fordítók, kombinatorikus robbanás

8

## Második szakasz (70-es évek)

- **Eredmények:** SHRDLU (1972), BACON, AM, EURISKO
- **Módszerek, eszközök:** Prolog, heurisztikus keresési technikák, tudásábrázolási módszerek (kognitív modellek)
- **Kudarok:** MI fejlődési trendje, meseíró program

9

## Harmadik szakasz (80-as évek)

- **Eredmények:** DENDRAL (1969-78), MYCIN (1976), PROSPECTOR (1979), XCON (1982)
- **Módszerek, eszközök:** tudásalapú szakértő rendszerek, shell-ek, módszertanok, nem klasszikus logikák, bizonytalanság kezelése
- **Kudarok:** rendszerek elkészítése lassabb, mint a gyorsan változó programozási környezet

10

## Negyedik szakasz (90-as évektől)

- **Eredmények:** logisztika, úrkutatás, Deep Blue, döntés támogató rendszerek, nyelvi fordítók, robotika (beszélgetés, gépi látás, tervgenerálás, gépi tanulás)
- **Módszerek, eszközök:** elosztott tudás reprezentálása (mesterséges neuron háló, evolúciós algoritmus, ágens szemlélet), döntésemélet (valószínűségi hálók), beszédfelismerés (rejtett Markov modellek)

11

## MI helye

- **A MI egy műszaki tudomány:**
  - adott működés minél jobb minőségű számítógépes reprodukálása.
- **Az MI-vel szemben a kognitív pszichológia:**
  - emberi gondolkodás természetének megismeréséhez tervez számítógépes modelleket.

12

## Miről ismerhető fel a mesterséges intelligencia?

- A megoldandó feladról
  - A számítógéppel nem megoldható feladatokat akarunk számítógéppel megoldani ☺
  - *Példa:* orvosi diagnózis, sakk játék, természetes nyelv megértése
  - *Ellenpélda:* telefonkönyv nyilvántartó program
- A megoldó algoritmusról
  - Turing teszt

13

## MI tárgya

- Azon feladatok számítógépes megoldása, amelyek
  - megoldása nehéz
  - az embertől is kellő szakértelmet, kreativitást és intuíciót kíván (szemléletmód váltások)
  - megoldásukban ma többnyire az ember a jobb

/medve/

14

- a probléma tere (lehetséges válaszok száma) nagy, az összes lehetőség kipróbálása szisztematikus úton nem lehetséges,

/n-királynő/

15

- a válasz sokszor elemi tevékenységek sorozatával írható le,
- amely előre nem rögzíthető, hanem több lehetséges sorozat közül kell kiválasztani.
- irányított keresésre van szükség.

/ Rubik kocka /

16

## 2. PROBLÉMA MODELLEZÉS

- Problémater: összes lehetséges válasz halmaza
- Cél: a problémára adható helyes választ (megoldást) kell megtalálni a problématerben
- A problémater szűkítése
  - hasznos válaszok kijelölése
  - szomszédsági kapcsolatok definiálása
  - kiinduló pont rögzítése
- Kiértékelő függvény segítheti a válaszok közötti válogatást

17

## Útkeresési probléma válaszok - irányított gráfbeli csúcsok

- Feleltessük meg a válaszokat egy irányított gráf csúcsainak, a köztük levő szomszédsági kapcsolatokat egy-egy irányított élnek.
- A helyes választ az annak megfeleltetett célcsúcs megkeresésével lelhetjük meg.
- A keresés hatékonysága szomszédsági kapcsolatoktól függ:



18

## Speciális útkeresési probléma

- A lehetséges válasz elemi lépések sorozata.
  - Két ilyen sorozat (válasz) között szomszédsági kapcsolatot definiál az, hogy a kezdő lépéseik milyen hosszan egyeznek meg.
- Ilyenkor egy másféle irányított gráffal is lehet szemléltetni a problémát
  - Az elemi lépések, mint irányított élek definiálnak egy másikat, amelyben a válaszokat egy rögzített csúcsból kiinduló irányított utak szimbolizálják.

19

## Gráf fogalmak 1.

- |                         |   |
|-------------------------|---|
| ▪ csúcsok, ir. élek     | $N, \quad A \subseteq N \times N$ (számosság)                         |
| ▪ él $n$ -ből $m$ -be   | $(n,m) \in A \quad (n,m \in N)$                                       |
| ▪ $n$ utódai, szülei    | $\Gamma(n), \Pi(n), \pi(n)$   |
| ▪ irányított gráf       | $R=(N,A)$   |
| ▪ $\sigma$ -tulajdonság | $ \{(n,m) \in A \mid m \in N\}  < \sigma \quad \forall n \in N$       |
| ▪ élköltség             | $c: A \rightarrow \mathbf{R}, \quad c(n,m) \quad \forall (n,m) \in A$ |
| ▪ $\delta$ -tulajdonság | $c(n,m) \geq \delta > 0 \quad \forall (n,m) \in A$                    |
| ▪ $\delta$ -gráf        | $\delta, \sigma$ -tulajdonságú élsúlyozott irányított gráf            |

20

## Gráf fogalmak 2.

- |                          |  |
|--------------------------|--|
| ▪ irányított út          | $\alpha = (n, n_1), (n_1, n_2), \dots, (n_{k-1}, m)$<br>$(n, n_1, n_2, \dots, n_{k-1}, m),$<br>$n \xrightarrow{\alpha} m, \quad n \rightarrow m$ |
| ▪ $n$ -ből kiinduló utak | $\{n \rightarrow m\}, \quad \{n \rightarrow M\}$   |
| ▪ ir. út hossza          | $ \alpha $   |
| ▪ ir. út költsége        | $c^\alpha(n, m) := \sum_i c(n_{i-1}, n_i)$   |
| ▪ opt. költség           | $c^*(n, m) := \min_{\alpha \in \{n \rightarrow m\}} c^\alpha(n, m)$  |
| ▪ opt. költségű út       | $n^* \rightarrow m, \quad n^* \rightarrow M$   |

21

## Gráf fogalmak 3.

- irányított kör
- $s$  gyökerű irányított fa
- irányított gráf  $s$  gyökerű irányított feszítőfája
- irányított gráf  $s$  gyökerű optimális irányított feszítőfája

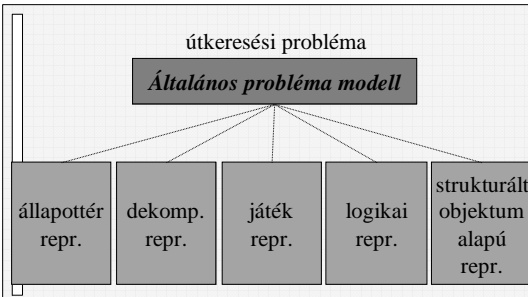
22

## Gráfrepresentáció fogalma

- Egy útkeresési probléma gráfrepresentációja egy  $(R, s, T)$  hármas, amelyben
  - $R=(N,A,c)$   $\delta$ -gráf az un. reprezentációs gráf, amely a probléma teret szimbolizálja,
  - az  $s \in N$  startcsúcs a kiinduló pont,
  - a  $T \subseteq N$  halmazbeli célcúcsok.
- A feladat megoldása:
  - többnyire egy  $s \rightarrow T$ , esetleg egy  $s^* \rightarrow T$  optimális út megtalálása
  - néha egy  $t \in T$  cél megtalálása

23

## Reprezentációs modellek



24

## Állapottér-reprezentáció

- Ez egy széles körben (nemcsak a MI-ban) használt modell, amely segítségével egy problémát specifikálhatunk.
- Jellegzetessége, hogy a problémák megoldását műveletek sorozataként fogalmazza meg, ennél fogva az állapottér-reprezentáció alkalmazása egy útkeresési problémát (többnyire speciális útkeresési problémát) ír le.

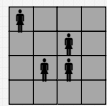
25

## Állapottér-reprezentáció modellje

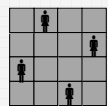
- Állapottér (domináns típusérték-halmaz)
  - invariáns
- Műveletek (elemi lépés az állapottérben)
  - előfeltétel, hatás
- Kezdő állapot(ok) vagy előfeltétel
- Célláallapot(ok) vagy utófeltétel

26

## *n*-királynő probléma 1.



általános állapot



célfeltétel= ...

Állapottér:  $Tábla = mátrix([1..n, 1..n]; \{K, SZ\})$   
invariáns: „királynők száma” =  $n$

Művelet:  $Áthelyez(x, y, u, v): Tábla \rightarrow Tábla$  ( $a: Tábla$ )

**HA**  $(a[x, y] = K)$  és  $(a[u, v] = SZ)$

**AKKOR**  $a[x, y] \leftrightarrow a[u, v]$

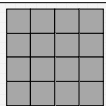
27

## Állapottér-reprezentáció állapot gráfja

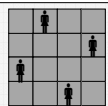
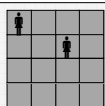
- |                         |               |
|-------------------------|---------------|
| ▪ állapot               | csúcs         |
| ▪ művelet hatása        | irányított él |
| ▪ művelet költsége      | élköltség     |
| ▪ kezdő állapot         | startcsúcs    |
| ▪ célállapotok          | célcúcsok     |
| ▪ műveletsorozat hatása | irányított út |

28

## *n*-királynő probléma 2.



kezdőállapot



célfeltétel = ...

Állapottér:  $Tábla = mátrix([1..n, 1..n]; \{K, SZ\})$   
invariáns: „királynők száma”  $\leq n$

Művelet:  $Elhelyez(sor, oszlop): Tábla \rightarrow Tábla$  ( $a: Tábla$ )

**HA**  $a[sor, oszlop] = SZ$  és

„királynők száma”  $< n$

**AKKOR**  $a[sor, oszlop] \leftarrow K$

29

## Megjegyzés

- Mindkét eddig látott reprezentáció - az első egy általános, a második egy speciális - útkeresési problémát definiál:
- 1. reprezentáció
  - Célcúcsot keresünk
  - Nincs megadva startcsúcs
  - problémátér = állapottér
    - válasz = csúcs
    - szomszéd = él
- 2. reprezentáció
  - Célcúcsba vezető utat keresünk a startcsúcsból indulva
  - problémátér  $\neq$  állapottér
    - válasz =  $n$  hosszú út
    - szomszéd = közös kezdő részút

30

### *n*-királynő probléma 3a.

#### Állapotter:

**Tábla** = mátrix([1..*n*, 1..*n*]; {*K*, SZ})

invariáns: „királynők száma” ≤ *n*

első valahány sorban, de

egy sorban csak egy királynő

#### Művelet:

**Helyez(oszlop):** Tábla → Tábla (*a*:Tábla)

**HA** *a.sor* az első olyan sor, ahol nincs *K*

**AKKOR**  $a[sor, oszlop] \leftarrow K$

31

### *n*-királynő probléma 3b.

#### Állapotter:

**Tábla** = rec( *m*:mátrix([1..*n*, 1..*n*]; {*K*, SZ}), *sor*:N)

invariáns: *sor* ≤ *n*

1-től *sor*-ig egy-egy királynő

kezdő állapotnál: *sor* = 0

#### Művelet:

**Helyez(oszlop):** Tábla → Tábla (*a*:Tábla)

**HA** *a.sor* < *n*

**AKKOR**  $a.sor \leftarrow a.sor + 1$

$a.m[a.sor, oszlop] \leftarrow K$

32

### Megjegyzés

- Sok modellje lehet ugyanannak a feladatnak.
- Művelet előfeltételének (szomszédsági kapcsolatnak) megváltoztatásával csökken az állapotter mérete, azaz az utak (a megengedett válaszok) száma.
- A műveleti előfeltétel ellenőrzése ügyesebb reprezentáció mellett - például az állapotter átalakításával - hatékonyabb lehet.

33

### *n*-királynő probléma 4a.

#### Állapotter:

**Tábla** = rec( *m*:mátrix([1..*n*, 1..*n*]; {*K*, SZ}), *sor*:N)

invariáns: **nincs** ütés és *sor* ≤ *n*

1-től *sor*-ig egy-egy királynő

kezdőáll.: *sor* = 0    céláll.: *sor* = *n*

#### Művelet:

**Helyez(oszlop):** Tábla → Tábla (*a*:Tábla)

**HA** *a.sor* < *n* és „az új királynő nem üt”

**AKKOR**  $a.sor \leftarrow a.sor + 1$

$a.m[a.sor, oszlop] \leftarrow K$

34

### *n*-királynő probléma 4b.

#### Állapotter:

**Tábla** = rec(*m*:mátrix([1..*n*, 1..*n*]; {*K*, Ü, SZ}), *sor*:N)

invariáns: **nincs** ütés és *sor* ≤ *n*

1-től *sor*-ig egy-egy királynő

kezdőáll.: *sor* = 0    céláll.: *sor* = *n*

#### Művelet:

**Helyez(oszlop):** Tábla → Tábla (*a*:Tábla)

**HA** *a.sor* < *n* és  $a.m[a.sor+1, oszlop] = SZ$

**AKKOR**  $a.sor \leftarrow a.sor + 1$

$a.m[a.sor, oszlop] \leftarrow K$

**minden megfelelő *i,j* -re:  $a.m[i,j] \leftarrow Ü$**

35

### *n*-királynő probléma C++ osztálya

```
class Table {
    int n;
    int** matrix; // 0-Sz; 1-K; 2-Ü
    int row;

public:
    Table(); // matrix=0, row=-1

    // copy constructor, destructor, etc.

    bool Put(const int col);
    bool Goal() const {return row==n-1;}
};
```

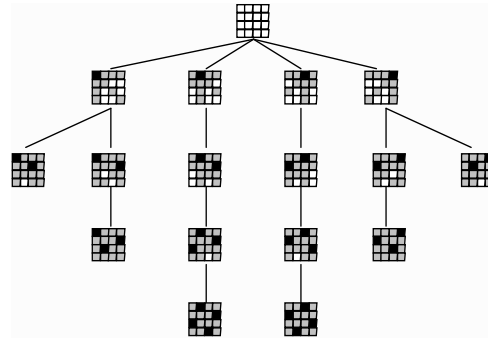
36

## *n*-királynő probléma műveletének C++ metódusa

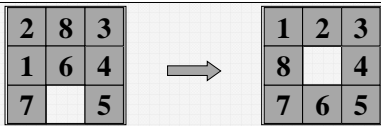
```
bool Table::Put(const int col){
    if( !(col>=0 && col<=n-1 && row<n-1
        && matrix[row+1][col]==0 ) )return false;
    row++;
    matrix[row][col] = 1;
    for(int i=row+1;i<n;i++){
        matrix[i][col] = 2;
    }
    for(int i=row+1;i<n && col-row+i<n;i++){
        matrix[i][col-row+i] = 2;
    }
    for(int i=row+1;i<n && col-(i-row)>=0;i++){
        matrix[i][col-(i-row)] = 2;
    }
    return true;
}
```

37

## Állapot gráf



## Tologató játék



Állapotter: **Tábla**=rec(mátrix, üreshely pozíciója)

Művelet: **Tol**(irány):**Tábla**→**Tábla** (a:**Tábla**)

**HA** a.üreshely+irány egy érvényes pozíció

**AKKOR** a.mátrix[a.üreshely]↔  
a.mátrix[a.üreshely+irány]  
a.üreshely←a.üreshely+irány

39

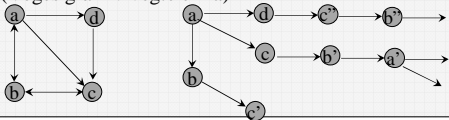
## Megjegyzés

- Az útkeresés hatékonysága a reprezentációs gráf (itt állapot gráf) **bonyolultságát** (csúcsok, élek számát, körök gyakoriságát, körök hosszát) meghatározó reprezentáción múlik.
- A reprezentációs gráfnak csak a **startcsúcsból elérhető része** érdekel bennünket.
- Ha egy keresés nem végez körfigyelést, csak a megelőző csúcsba történő visszalépést zárja ki, akkor tulajdonképpen nem az eredeti gráfon, hanem annak úgynevezett fává egyenesített változatában dolgozik.

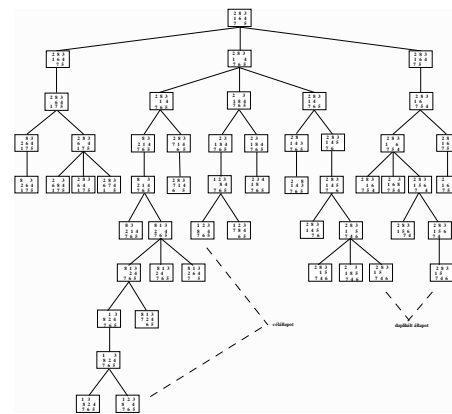
40

## Irányított gráf fává egyenesítése

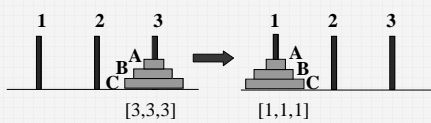
- Elméletben el is készíthetjük ezt a fát, amely a startcsúcsból kivezető utakat tartalmazza
- Oda-vissza irányuló élek közül a start csúcs felé irányulót elhagyjuk. (kettő hosszú körök törlődnek).
- Egy több úton is elérhető csúcsot megsokszorozzuk, így a körök végtelen hosszú úttá egyenesednek ki. (Véges gráf → végtelen fa)



41



## Hanoi tornyai probléma



**Állapottér:**  $\text{Állás} = \text{vektor}([A, B, C]; \{1, 2, 3\})$

**Művelet:**  $\text{Rak}(\text{honnan}, \text{hová}): \text{Állás} \rightarrow \text{Állás} \quad (a: \text{Állás})$

**HA**  $a$ -ban a  $\text{honnan}$  nem üres, és  
a  $\text{hová}$  üres vagy a  $\text{hová}$  felső korongja nagyobb,  
mint  $\text{honnan}$  felső korongja

**AKKOR**  $a[\text{honnan felső korongja}] \leftarrow \text{hová}$

43

## Implementáció

**Művelet:**

$\text{Rak}(\text{honnan}, \text{hová}): \text{Állás} \rightarrow \text{Állás} \quad (a: \text{Állás})$

$l1, i = \text{linker}(A..C, a[i] = \text{honnan})$   $i$ -t akarjuk mozgatni

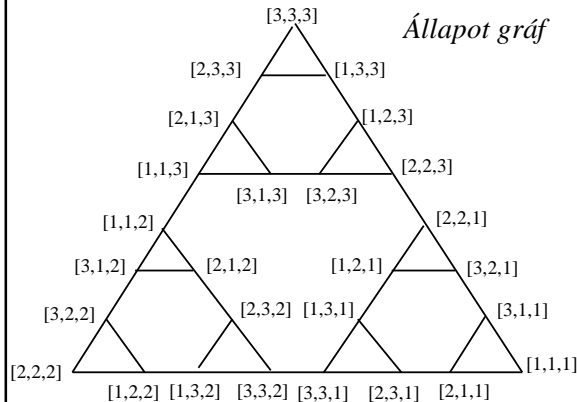
$l2, j = \text{linker}(A..C, a[j] = \text{hová})$   $j$ -re akarunk rakni

**HA**  $l1$  és  $(\neg l2$  vagy  $i < j)$

**AKKOR**  $a[i] \leftarrow \text{hová}$

44

## Állapot gráf

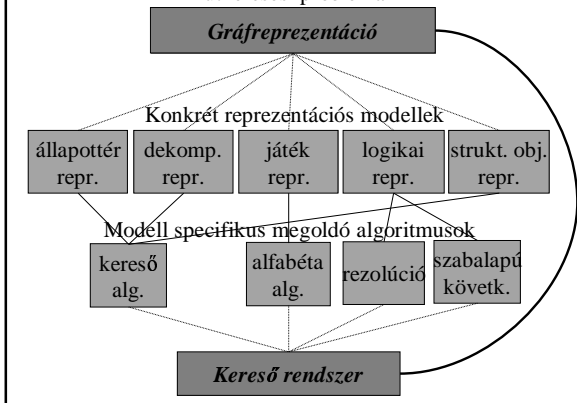


## 3. KERESŐ RENDSZEREK

- A különféle megoldó algoritmusok egy közös algoritmus-sémából származtathatók, hiszen a problémák többnyire ugyanarra az alapfeladatra vezethetők vissza: keresünk egy irányított utat a reprezentációs gráfban
- A fő különbség az egyes kereső algoritmusok között az, hogy általános vagy speciális útkeresési problémát oldanak-e meg, illetve hogy a keresett megoldást optimalizálják-e valamilyen szempontból.

46

## útkeresési probléma



## Kereső rendszer sémája

**Procedure KR**

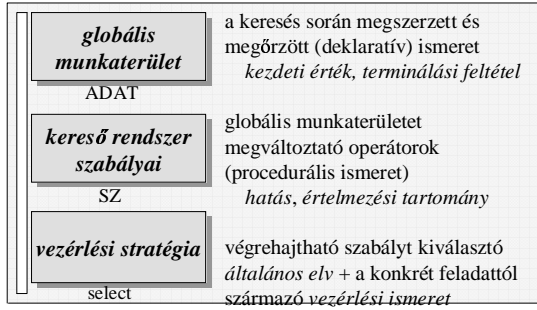
1.  $\text{ADAT} \leftarrow \text{kezdeti érték}$
2. while  $\neg \text{terminálási feltételt}(\text{ADAT})$  loop
3. select  $\text{SZ}$  from alkalmazható szabályok
4.  $\text{ADAT} \leftarrow \text{SZ}(\text{ADAT})$
5. endloop

A reprezentációs gráf feletti keresés, amely a gráf egy részét ( $\text{ADAT}$ ) látja, azt változtatja meg ( $\text{SZ}$ ) az általa meghatározott ( $\text{select}$ ) módon.

48



## A KR részei



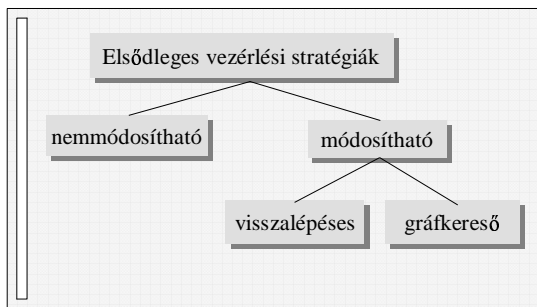
49

## Vezérlési vagy keresési stratégia

- ❑ **Elsődleges stratégia:** teljesen független a feladattól.
- ❑ **Másodlagos stratégia:** a reprezentációs modelltől függ, de a modellben rögzített konkrét ismeretektől nem.
- ❑ **Vezérlési ismeret (heurisztika):** A feladattal kapcsolatos, a reprezentációban nem rögzített konkrét ismeret, amelyről a jó eredményt, és a megfelelő hatékonyságot várjuk.
  - Sorrendi: alkalmazható szabályok közül választ
  - Vágó: alkalmazható szabályok számát szűkíti

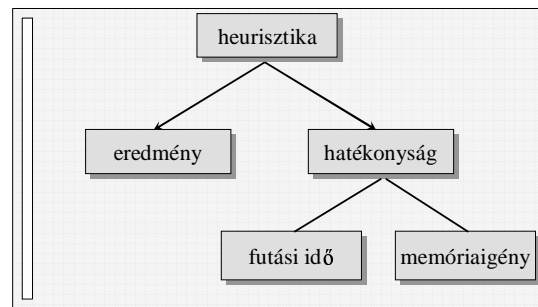
50

## Elsődleges stratégiák osztályozása



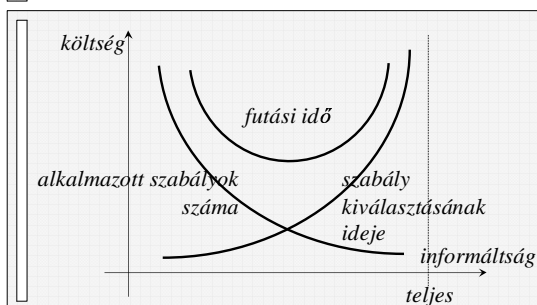
51

## A heurisztika hatása a KR működésére



52

## A KR futási ideje



53