



# Heuristické optimalizačné procesy

Algoritmy založené na teórii hier, strategizácia

prednáška 7  
Ing. Ján Magyar, PhD.  
ak. rok. 2025/2026 ZS

# **Teória hier**

matematická odvetvie skúmajúce štruktúrované rozhodovanie

skutočné správanie vs. optimálne správanie

interaktívne výpočty

# **Charakteristiky hier**

štruktúrovaná interakcia v kolách

počet hráčov

nulový/nenulový súčet

kooperatívne/antagonistické hry

úplná/neúplná informácia

# Nashova rovnováha

pre nekooperatívne hry

berie do úvahy stratégiu ostatných hráčov

žiadnen hráč nevie zmeniť svoju stratégiu tak, aby dosiahol lepší výnos

pre stratégiu hráča  $i$   $s_i$ :

$$u_i(s_i^*, s_{-i}^*) \geq u_i(s_i, s_{-i}^*) \text{ pre všetky } s_i \in S_i$$

# **Väzňova dilema**

hra s nenulovým súčtom

rovnováha vedie k suboptimálnemu riešeniu

viac iterácií môže viest' k optimálnej stratégii

# **L'udské rozhodovanie**

1. analýza
2. stratégia
3. taktika

# **Strojové prevedenie**

na základe pravidiel

lačné rozhodovanie

preskúmanie všetkých možností

prezeranie (čo najviac) dopredu

# Bodovacia funkcia

číselné ohodnenie výsledných aj medzistavov

popísaná niekol'kými príznakmi alebo vlastnosťami:

$$g(f_1, f_2, \dots, f_n)$$

zvyčajne lineárna polynomiálna funkcia:  $c_1f_1 + c_2f_2 + \dots + c_nf_n$

v pokročilejších stavoch počet príznakov klesá

# **Minimax algoritmus**

dvaja hráči v adverzariálnej hre

hráč 1 sa snaží maximalizovať svoje výnosy, hráč 2 chce minimalizovať výnosy protivníka

algoritmus určuje optimálnu stratégiu oboch hráčov

# Pseudokód Minimax

```
function minimax(node, maximizingPlayer):
    if uzol je terminálny then
        return bodovacia hodnota uzla
    if maximizingPlayer then
        value := -∞
        foreach potomok uzla
            value := max(value, minimax(child, !maximizingPlayer))
        return value
    else
        value := +∞
        foreach potomok uzla
            value := min(value, minimax(child, !maximizingPlayer))
    return value
```

# Alfa-beta orezávanie

umožní orezat' vety, ak pred tým bolo dokázané, že existuje lepšie riešenie (pre maximalizujúceho aj minimalizujúceho hráča)

alfa = minimálna hodnota, ktorú vie dosiahnuť maximalizujúci hráč

beta = maximálna hodnota, ktorú vie dosiahnuť minimalizujúci hráč

zložitosť algoritmu  $O(b^d) \rightarrow O(\sqrt{b^d})$

# Pseudokód alfa-beta orezávania

```
function alphabeta(node, α, β, maximizingPlayer):
    if uzol je terminálny then
        return bodovacia hodnota uzla
    if maximizingPlayer then
        value := -∞
        foreach potomok uzla
            value := max(value, alphabeta(child, α, β, !maximizingPlayer))
            if value > β then
                break
            α := max(α, value)
        return value
    else
        value := +∞
        foreach potomok uzla
            value := min(value, alphabeta(child, α, β, !maximizingPlayer))
            if value < α then
                break
            β := min(β, value)
    return value
```

# **Učenie posilňovaním**

ciel'om je natrénovať agenta, ktorý reaguje na prostredie tak, aby dosiahol určený cieľ

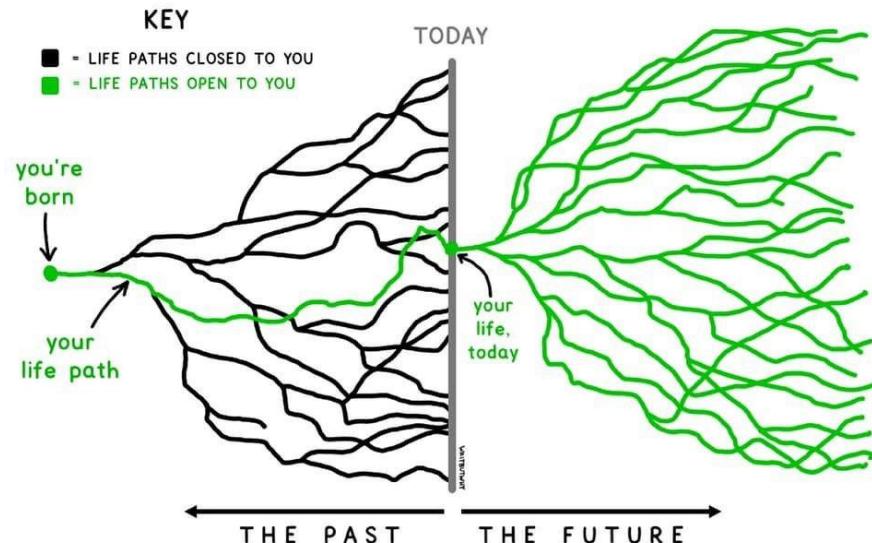
učenie je umožnené cez interakciu s prostredím  
agent dostáva spätnú väzbu

# Interakcia s prostredím

agent získa skúsenosti súčasne s učením

agent riadi interakciu štýlom pokus-omyl - potrebuje úspechy aj neúspechy

akcie môžu ovplyvniť budúce možnosti agenta



# **Spätná väzba**

zriedkavá/po každej akcii

oneskorená/okamžitá

často určená pre postupnosť akcií

ťažko odhadnúť (ne)správnosť akcií agenta

pre agenta je skôr relevantná kumulatívna odmena

# **Terminológia**

stav prostredia

akcia agenta

prechod prostredia

politika agenta

odmena

model prostredia

# Stav

typy stavu

- stav prostredia  $s_t^e$
- agentov stav prostredia  $s_t^a$
- pozorovanie prostredia  $o_t$

plná pozorovateľnosť

- $s_t^e = s_t^a = o_t$

čiastočná pozorovateľnosť

- $s_t^e \neq s_t^a$
- agent aktualizuje  $s_t^a$  na základe predošlých pozorovaní
- $s_t^a = (P[s_t = s_1], P[s_t = s_2], \dots, P[s_t = s_n])$

## Akcie

množina akcií, ktoré sú agentovi k dispozícii:  $a \in A$   
často diskrétné akcie, ale priestor akcií môže byť aj spojity  
v každom stave môžu byť dostupné všetky akcie, alebo môžu byť aj  
limitované  
množina akcií je vždy daná

# Prechody

ak agent vyberie niektorú akciu, prostredie na ňu zareaguje a aktualizuje svoj stav

aktualizácia stavu je popísaná prechodom  $T: S \times A \rightarrow S$

deterministické/nedeterministické

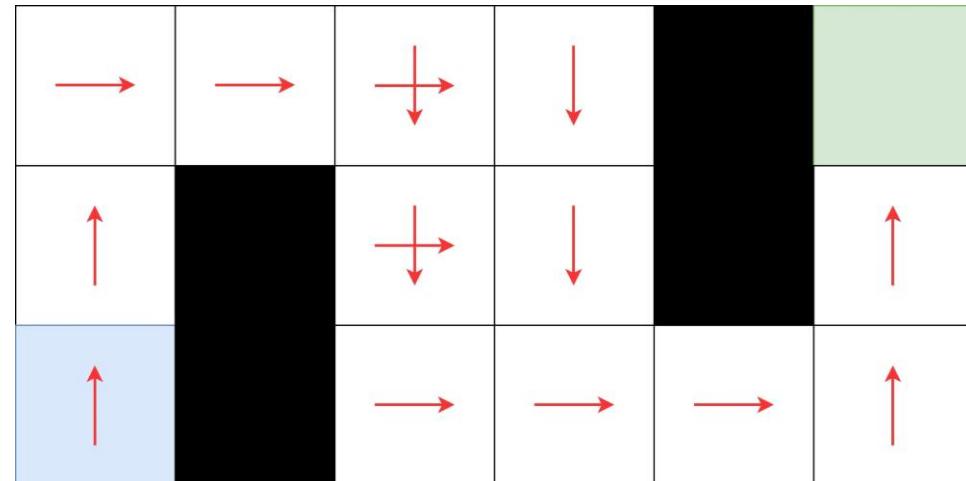
v niektorých problémoch môžu byť časovo závislé

# Politika

mapuje stav na akciu agenta  $\pi: S \rightarrow A(s)$

deterministická  $a = \pi(s)$

stochastická  $\pi(a|s) = P[A_t = a | S_t = s]$



# Odmena

agent ju obdrží po zásahu do prostredia  
číselná hodnota

kladná – odmena, nulová – neutrálna, záporná – trest  
deterministická/stochastická  
agent by mal maximalizovať  
kumulatívnu odmenu

-1	-1	-1	-1		10
-1		-1	-1		-1
-1		-1	-1	-1	-1

# Model

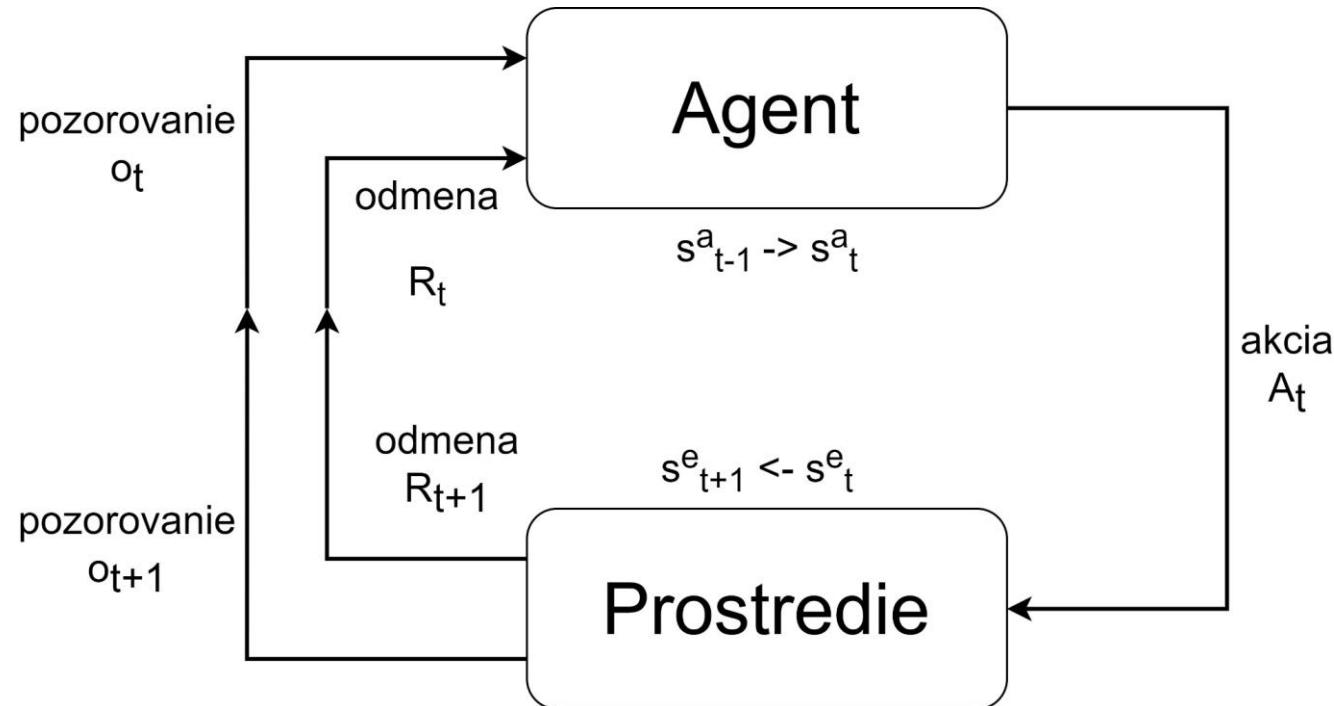
agentova nepovinná reprezentácia prostredia  
predikuje dynamiku a odmenu

nie je perfektný

model môže byť poskytnutý,  
alebo ho agent sám zostrojí,  
alebo ho vôbec nepotrebuje

-1	-1	-1		10
-1		-1	-1	-1
-1			-1	-1

# Interakcia agent-prostredie



# Kumulatívna odmena

$$G_t = R_{t+1} + R_{t+2} + R_{t+3} + \dots + R_T$$

$$G_t = R_{t+1} + \gamma R_{t+2} + \gamma^2 R_{t+3} + \dots = \sum_{k=t+1}^T \gamma^{k-t-1} R_k$$

diskontný faktor  $\gamma \in <0,1>$

- $\gamma = 0$  – uvažovanie iba okamžitej odmeny
- čím je väčšia  $\gamma$ , tým dlhšiu dobu berie agent do úvahy
- vyhneme sa nekonečne veľkej kumulatívnej odmene

## **Vol'ba akcií – politika**

politika ja spôsob, ktorým agent volí svoje akcie  
formálne je to distribúcia pravdepodobnosti nad akciami v určitom  
stave:

$$\pi(a|s) = P[A_t = a | S_t = s]$$

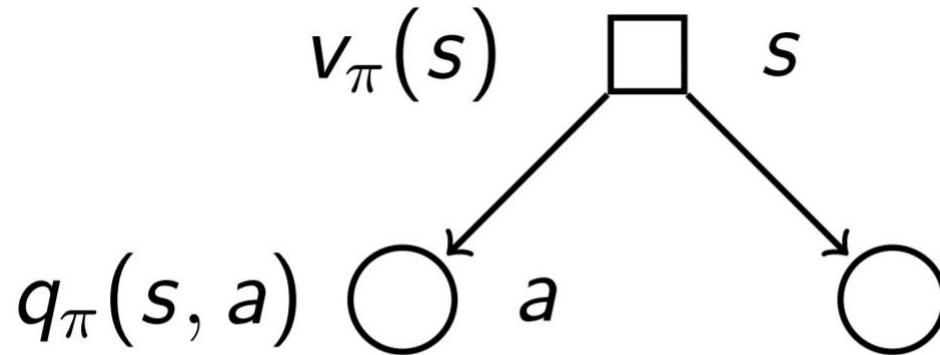
zmyslom učenia posilňovaním je špecifikovať vhodnú politiku  
agenta na základe skúseností s pôsobením agenta v prostredí

# Hodnotová funkcia stavu

$$V_\pi(s) = E_\pi[G_t | S_t = s] = E_\pi[R_{t+1} + \gamma G_{t+1} | S_t = s]$$

ako výhodné je byť v danom stave  
očakávaná kumulatívna odmena sekvencie začínajúcej v danom  
stave pri politike  $\pi$

# Bellmanova rovnica očakávania pre $v_\pi$



$$v_\pi(s) = \sum_{a \in A} \pi(a|s) q_\pi(s, a)$$

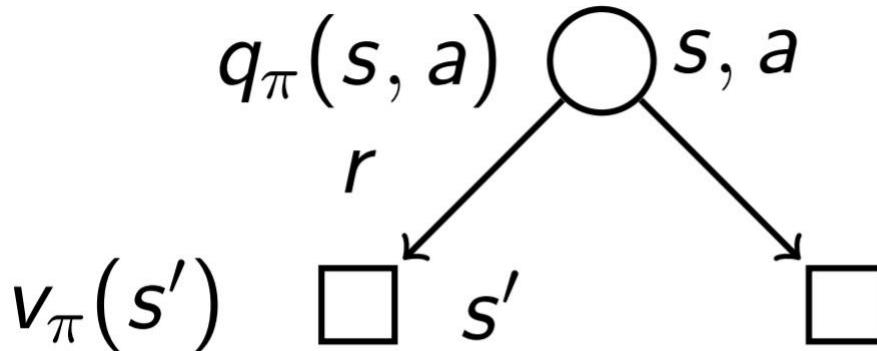
# Hodnotová funkcia akcie

$$q_\pi(s, a) = E_\pi[G_t | S_t = s, A_t = a]$$

ako výhodné je v danom stave použiť danú akciu pri politike  $\pi$

očakávaná kumulatívna odmena sekvencie začínajúcej v danom stave danou akciou, ak voľba nasledujúcich akcií je podľa politiky  $\pi$

# Bellmanova rovnica očakávania pre $q_\pi$



$$q_\pi(s, a) = r(s, a) + \gamma \sum_{s' \in S} p(s'|s, a) v_\pi(s')$$

# Optimálny výber akcií

cieľom je vybrať akcie, ktoré maximalizujú kumulatívnu odmenu hodnotová funkcia stavu umožňuje parciálne usporiadanie výberových politík

$\pi \geq \pi'$  ak platí, že  $v_\pi(s) \geq v_{\pi'}(s)$  pre všetky  $s \in S$   
optimálna politika  $\pi^*$

- lepšia alebo rovnako dobrá ako ostatné politiky
- vždy existuje
- môže ich byť viac

# Optimálne hodnotové funkcie

$v_*(s)$ ,  $q_*(s, a)$  – hodnotové funkcie pri použití optimálnej politiky  $\pi^*$

- všetky optimálne politiky produkujú rovnaké funkcie  $v_*(s)$  a  $q_*(s, a)$

$v_*(s)$  je maximum hodnotovej funkcie stavu pri uvažovaní všetkých možných politík

$$v_*(s) = \max_{\pi} v_{\pi}(s)$$

$q_*(s, a)$  je maximum hodnotovej funkcie akcie pri uvažovaní všetkých možných politík

$$q_*(s, a) = \max_{\pi} q_{\pi}(s, a)$$

# Nájdenie optimálnej politiky

ak poznáme  $q_*(s, a)$ , bezprostredný výber vhodnej akcie:

$$\pi^*(a|s) = \begin{cases} 1, & \text{ak } a = \operatorname{argmax}_a q(s, a) \\ 0, & \text{inak} \end{cases}$$

ak poznáme  $v_*(s)$

- prehľadávanie všetkých akcií prípustných v danom stave
- hľadanie do hĺbky 1 (obmedzené iba na jeden krok)
- výber najlepšej možnosti (greedy princíp výberu)

**otázky?**