

315689765
, 316119668

חן - 22
חן קורנר -

$$(i) \quad V_{\pi}(s) = \mathbb{E} [R_{t+1} + \gamma V_{\pi}(s_{t+1}) | S_t = s] = \sum_{s' \in S} \text{Tr}(s, a, s') (R(s, \pi(s), s') + \gamma V_{\pi}(s'))$$

(1)

$$(ii) \quad q_{\pi}(s, a) = \sum_{s' \in S} \text{Tr}(s, a, s') (R(s, \pi(s), s') + \gamma q_{\pi}(s', \pi(s'))$$

optimally

$$(iii) \quad V_{*}(s) = \max_{\pi} V_{\pi}(s) = \max_{\pi} \sum_{s' \in S} \text{Tr}(s, a, s') (R(s, \pi(s), s') + \gamma V_{\pi}(s'))$$

$$(iv) \quad q_{*}(s, a) = \max_{\pi} q_{\pi}(s, a) = \max_{\pi} \sum_{s' \in S} \text{Tr}(s, a, s') (R(s, \pi(s), s') + \gamma q_{\pi}(s', \pi(s'))$$

$|A|^4$

(2) האם נשאל אם כי כמות האיטרציות (היא) סופית
 שכי העלם (modified π iteration) היא במידה כי

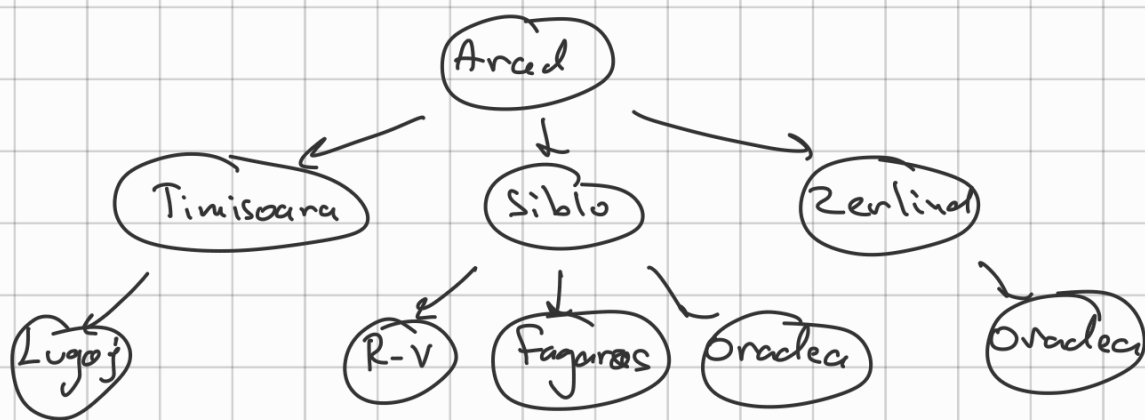
■ It therefore improves the value function, $v_{\pi'}(s) \geq v_{\pi}(s)$

$$\begin{aligned} v_{\pi}(s) &\leq q_{\pi}(s, \pi'(s)) = \mathbb{E}_{\pi'} [R_{t+1} + \gamma v_{\pi}(S_{t+1}) | S_t = s] \\ &\leq \mathbb{E}_{\pi'} [R_{t+1} + \gamma q_{\pi}(S_{t+1}, \pi'(S_{t+1})) | S_t = s] \\ &\leq \mathbb{E}_{\pi'} [R_{t+1} + \gamma R_{t+2} + \gamma^2 q_{\pi}(S_{t+2}, \pi'(S_{t+2})) | S_t = s] \\ &\leq \mathbb{E}_{\pi'} [R_{t+1} + \gamma R_{t+2} + \dots | S_t = s] = v_{\pi'}(s) \end{aligned}$$

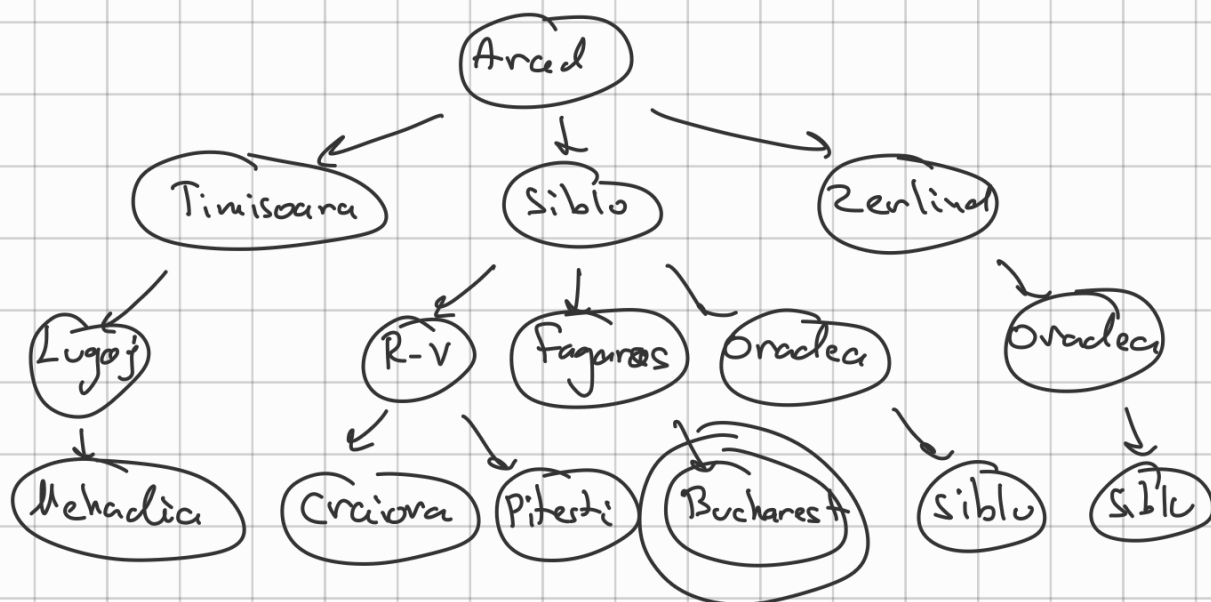
אכן הבן שעבר על האיטרציה היא אינפניטית טיפה וסופית \Rightarrow חסמה
 על אכן זהו שיהיה נאמר - ובמקרה אחרת נקטת (כי היא סופית)

המרה של הבה גישה העלם, נאמר \Rightarrow לכל $s \in S$ $V_i(s) \leq V_{i+1}(s)$ היא סדרה קוסי.
 \Rightarrow קיים $\epsilon > 0$: $\forall \delta > 0$: $|V_i^{\pi} - V_{i+1}^{\pi}| < \delta$
 כח וזהו שיש f כך שכל $\epsilon > 0$ $F(\epsilon) = \delta$
 $\Rightarrow |V_i^{\pi} - V_{*}^{\pi}| < \epsilon$

3 p16 (3)



12 p16 (4)
(? 2016)



12 p16
(u 2016)

$At(x, y)$

$holding(x)$

$Empty(robot) = \forall x \in \text{bags not holding}(x)$

$move(x, y)$

$x, y \rightarrow \text{locations (room)}$

$pre \rightarrow At(robot, x)$

$post \rightarrow At(robot, y)$

$pickUp(x)$

$x \rightarrow \text{color}$

$y \rightarrow \text{room}$

$pre \rightarrow At(robot, y) \wedge At(x, y) \wedge$

$Empty(robot)$

$post \rightarrow holding(x), \text{ not } Empty(robot), At(robot, y), At(x, y).$

(k n)

(2)

put Down (x)

$x \rightarrow \text{color}$

pre $\rightarrow \text{At}(\text{robot}, y) \wedge \text{At}(x, y) \wedge$

$\text{holding}(x)$

post $\rightarrow \text{Empty}(\text{robot}), \text{At}(\text{robot}, y), \text{At}(x, y)$

Deliver(x, y)

$x \rightarrow \text{color}, y \rightarrow \text{child}$

pre $\rightarrow z - \text{children room}, \text{At}(\text{robot}, z), \text{At}(y, z),$

$\text{holding}(x),$

post $\rightarrow z - \text{children room}, \text{At}(\text{robot}, z), \text{At}(y, z),$

$\text{Empty}(\text{robot}), \text{At}(x, y).$

$\text{Empty}(\text{robot})$

(2)

$\text{At}(\text{robot}, \text{room}_1)$

$\text{At}(\text{child}, \text{children room})$

$\forall x \in \text{colors} : \text{At}(x, \text{room}_1).$

$x_1 = \text{blue}, x_2 = \text{red}$

(2)

$\text{At}(x_1, \text{child}) \wedge \text{At}(x_2, \text{child})$