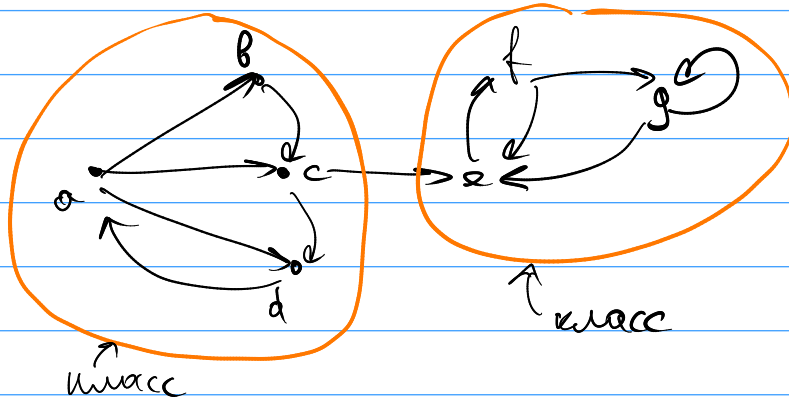


Привет !!

Идея 1: можно брать декомпили и нарезать марку на классы.

(вер-сти не важны, главное, что все  $> 0$ )



$a \rightarrow b$  ? +  
 $b \rightarrow a$  ? +  
 $c \rightarrow d$   
 $d \rightarrow c$   
 $x \leftrightarrow x$

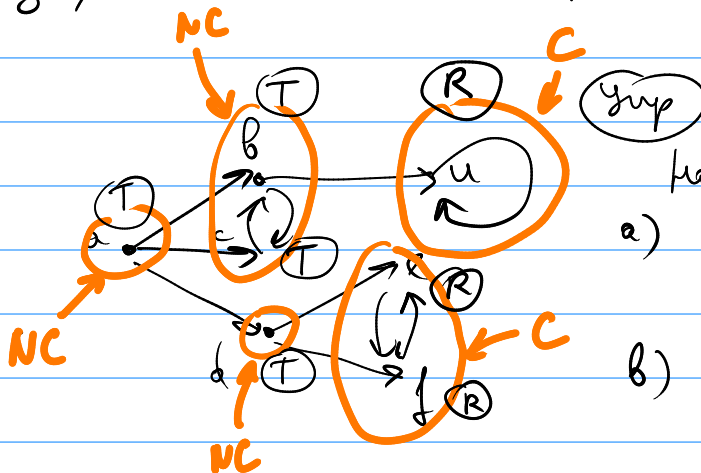
$\alpha \rightarrow \beta$

у  $\alpha$  можно попасть в  $\beta$

[за какое-то кол-во ходов\* с  $вер > 0$ ]  
 \* возможно за 0 (!)

$c \rightarrow g$   
 $g \rightarrow a$

$\alpha \leftrightarrow \beta : \alpha \rightarrow \beta \text{ и } \beta \rightarrow \alpha$   
 $\alpha \text{ и } \beta \text{ связываются}$

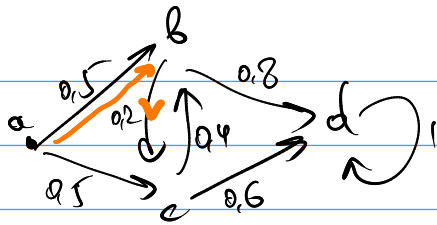


- нарезать на классы
- связывающиеся состо-яния
  - класс-ы состо-я-ий на переходные / возвратные

состояние  $\rightarrow$  рекуррент возврат (рекурр)  
 $\rightarrow$  транзит переходный (транзитный)

рекуррент state - если стартуешь у него, то 100% в него когда-то вернешься.

Теорема: в одном классе все состо-я-ия либо транзитные (переходные), либо возвратные.



чир?

$$P = \begin{matrix} & \begin{matrix} a & b & c & d \end{matrix} \\ \begin{matrix} a \\ b \\ c \\ d \end{matrix} & \begin{bmatrix} 0 & 0.5 & 0.5 & 0 \\ 0 & 0 & 0.2 & 0.8 \\ 0 & 0.4 & 0 & 0.6 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} \end{matrix}$$

$$p_{ij} = p_{i \rightarrow j}$$

$$P^2 = \begin{matrix} & \begin{matrix} a & b & c & d \end{matrix} \\ \begin{matrix} a \\ b \\ c \\ d \end{matrix} & \begin{bmatrix} . & . & . & . \\ . & . & . & . \\ . & . & . & . \\ . & . & . & . \end{bmatrix} \end{matrix}$$

$$P_{a \rightarrow c}^2 = (0 \ 0.5 \ 0.5 \ 0) \cdot \begin{pmatrix} 0.5 \\ 0.2 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} = 0.1$$

$$H_{i \rightarrow A} = \min_{t \geq 0} \{t, X_t \in A \mid X_0 = i\}$$

$H_{i \rightarrow A}$  - (hitting time) - случайная величина  
- число шагов, к-рое потреб-ся,  
чтобы из сост-ия  $i$  достичь эк-ва  $A$ .

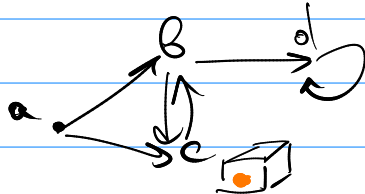
$$h_{i \rightarrow A} = P(H_{i \rightarrow A} < \infty)$$

$$f_{i \rightarrow A} = E(H_{i \rightarrow A})$$

Теорема: Величины  $h_{i \rightarrow A}$  и  $f_{i \rightarrow A}$  находятся как конечное не непрерывное решение системы ур-ий метода первого шага.

\* со допущается как решение для  $f$ .

Пример.



$f_{a \rightarrow c}?$

$$\begin{cases} f_{a \rightarrow c} = 0 \\ f_{b \rightarrow c} = 1 + f_{a \rightarrow c} \\ f_{b \rightarrow c} = 1 + \frac{1}{2} \cdot 0 + \frac{1}{2} \cdot f_{d \rightarrow c} \\ f_{a \rightarrow c} = 1 + \frac{1}{2} f_{b \rightarrow c} + \frac{1}{2} \cdot 0 \end{cases}$$

$$\begin{cases} f_{a \rightarrow c} = 0 \\ f_{b \rightarrow c} = +\infty \\ f_{b \rightarrow c} = +\infty \\ f_{a \rightarrow c} = +\infty \end{cases}$$

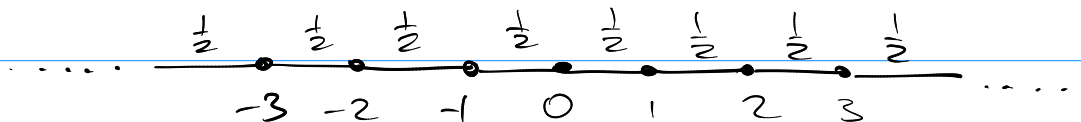
Какая вероятность  $E(H_{i \rightarrow A}) = \infty$  ?

1) если набрав бес-ср всего, то я никогда не попаду в A, следовательно в i.

$$P(H_{i \rightarrow A} = \infty) > 0 \quad \checkmark$$

$$2) \quad P(H_{i \rightarrow A} = \infty) = 0$$

Пример.



a)  $E(H_{0 \rightarrow 1})$  ? =

$x$	1	3	5	...	...	...	...	$\infty$
$P(H_{0 \rightarrow 1} = x)$	$\frac{1}{2}$	$\frac{1}{8}$	$2(\frac{1}{2})^5$	...	...	...	...	0

b)  $P(H_{0 \rightarrow 1} < \infty)$  ?

0) solution

$$\begin{cases} E(H_{0 \rightarrow 1}) = \frac{1}{2} \cdot 1 + \frac{1}{2} \cdot E(H_{1 \rightarrow 1}) \\ E(H_{1 \rightarrow 1}) = E(H_{1 \rightarrow 0}) + E(H_{0 \rightarrow 1}) = 2E(H_{0 \rightarrow 1}) \end{cases}$$

$$H_{1 \rightarrow 0} \sim H_{0 \rightarrow 1}$$

$$E(H_{0 \rightarrow 1}) = \frac{1}{2} + \frac{1}{2} \cdot 2E(H_{0 \rightarrow 1})$$

$$E(H_{0 \rightarrow 1}) = +\infty \quad \oplus$$

b)

$$h_{0 \rightarrow 1} = \frac{1}{2} \cdot 1 + \frac{1}{2} P(H_{1 \rightarrow 1} < \infty)$$

$$h_{0 \rightarrow 1} = \frac{1}{2} \cdot 1 + \frac{1}{2} \cdot P(H_{1 \rightarrow 0} < \infty) \cdot P(H_{0 \rightarrow 1} < \infty)$$

$$h_{0 \rightarrow 1} = \frac{1}{2} + \frac{1}{2} h_{0 \rightarrow 1}^2$$

$$\begin{aligned} h_{0 \rightarrow 1} &= 1 \\ h_{0 \rightarrow 1} &= 0 \end{aligned}$$

$$h_{0 \rightarrow 1}^2 - 2h_{0 \rightarrow 1} + 1 = 0$$

state  $\begin{cases} \rightarrow \text{recurrent} \\ \rightarrow \text{transient} \end{cases}$

так было все сс-ия  
в классе огенатового бегу

$\Rightarrow$  class  $\begin{cases} \rightarrow \text{recurrent} \\ \rightarrow \text{transient} \end{cases}$

class  $\begin{cases} \rightarrow \text{closed: класс не может} \\ \rightarrow \text{not closed} \end{cases}$

характерно:

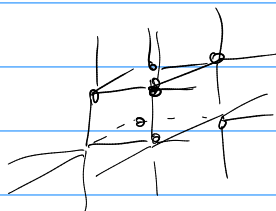
Бывает ли?

теорема!

Лемма! А. Замкнутый класс у переходных сс-ий?  
Б. Незамкнутый класс у возвратных сс-ий?



пример А. 3D решетка бесконечная во все стороны  
с равновесными переходами. (по 1/6)



$\rightarrow$  один класс  $v$

$\rightarrow$  замкнутый  $v$

$\rightarrow$  (из теоремы)

$$P(\text{вернется к } i \text{ в } i) < 1 (!)$$

Б не бывает!

