

تلف سوسه ساری

① (3.1) $b \in A_k$ یعنی $\exists k, A_k = \{a, b\}$ به معنای این است که به صورت infinitely often

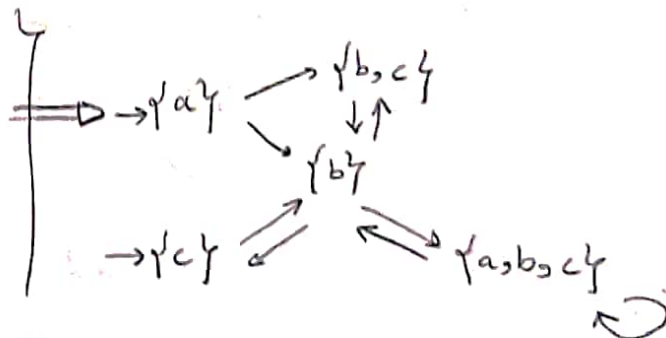
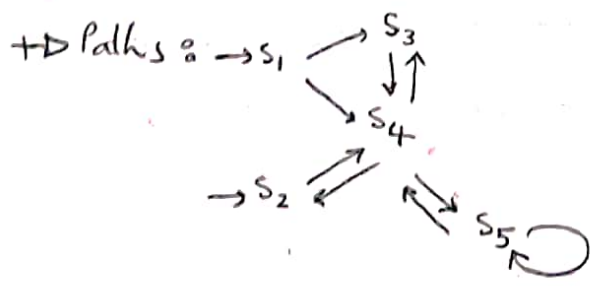
یعنی $\exists n \geq 0, \forall k \geq n, (a \in A_k \Rightarrow b \in A_{k+1})$ یعنی $\{a, b\}$ را به دست می آوریم.

ماندگار است که eventually forever در هر state a به تکرار باشد، a به تکرار باشد، next state

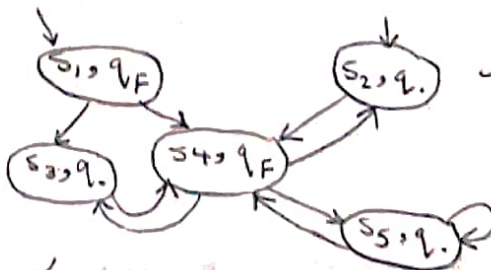
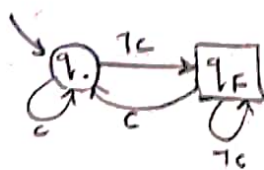
این b به تکرار باشد. همیشه داریم:

$$P_2 = [\Box \Diamond (a \wedge b)] \wedge [\Diamond \Box (\underbrace{\neg a \vee \neg b}_{\text{در هر state}}) \equiv a \rightarrow \neg b]$$

② (5.2) \oplus مثال میوه در این TS



① $\varphi_1 = \Diamond \Box c \rightarrow \text{badPref} = \Box \neg (\Box c) = \Box \Diamond \neg c$



q_F به loop تکرار می شود

است: $s_4, q_F \rightarrow s_2, q$

این TS به badPref

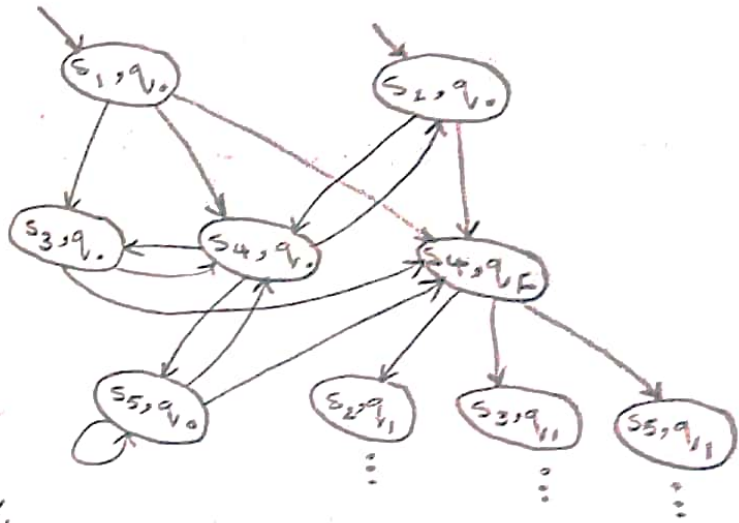
Satisfy می کند. \Leftarrow به خود

Satisfy نمی کند. X

از state در این سیستم می توانیم به c برسیم. به تکرار است. به تکرار است. Counter example: path: $s_1, (s_4, s_2) \rightarrow \{a\}, \{b\}, \{c\}$

```

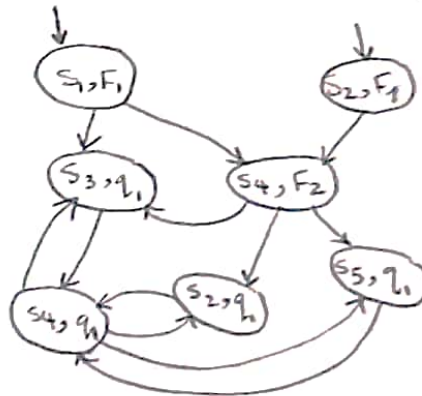
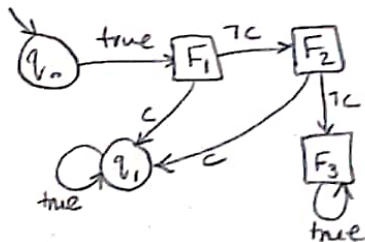
graph LR
    start(( )) --> q0((q0))
    q0 -- true --> q0
    q0 -- TC --> qF[qF]
    qF -- TC --> qF
    qF -- c --> q1((q1))
    q1 -- true --> q1
    style start fill:none,stroke:none
  
```

[illegible]

loop کا یہاں q_F پر آجئے گا۔
 bad prefix سے پہلے ϕ_2 satisfy ہوگا،
 اور ϕ_1 satisfy ہوگا۔

[illegible]

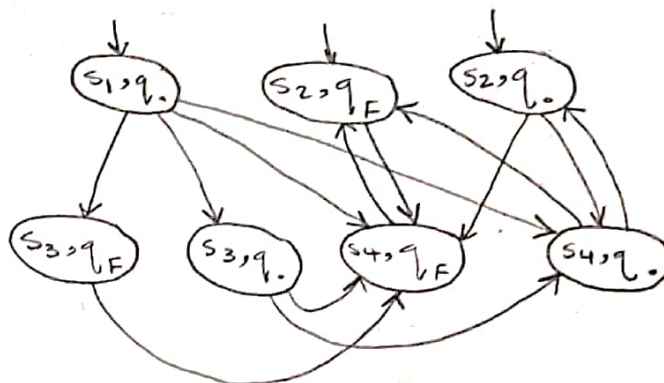
$$\rightarrow \text{Bad Pref} = 1(00 \vee 000) = 700 \wedge 7000 = 0700 \wedge 0070$$




\Rightarrow loop TS \times badPrefix
 اسی جمع کی از final state
 میں۔۔۔ ہے badPrefix، satisfy
 میں خود۔۔۔ میں خود ϕ_3 property
 satisfy میں خود

② به طور کلی property این را بیان می کند که در تمام سیرهای TS، برای هر state ، state به این است که باید satisfy کند. به این معنی است که در هر سیرهای نوشته شده در بخش قبل مشخص است که به چه ابتدای سیر، در جمع state است هم می تواند satisfy کند.

④ $\varphi_4 = \Box a \leadsto \text{bad Pref} = \Diamond \neg a$



bad prefix $w \leftarrow w_1 w_2 \dots$

 final state & loop $\Rightarrow \oplus$

x & y satisfy property p $\Rightarrow w_1 \leftarrow w$ satisfy

⊕ → counter example: $(s_2, s_4)^i \rightarrow (\{c\}, \{b\})^w$

5 $\varphi_5 = a \cup \square (b \vee c)$

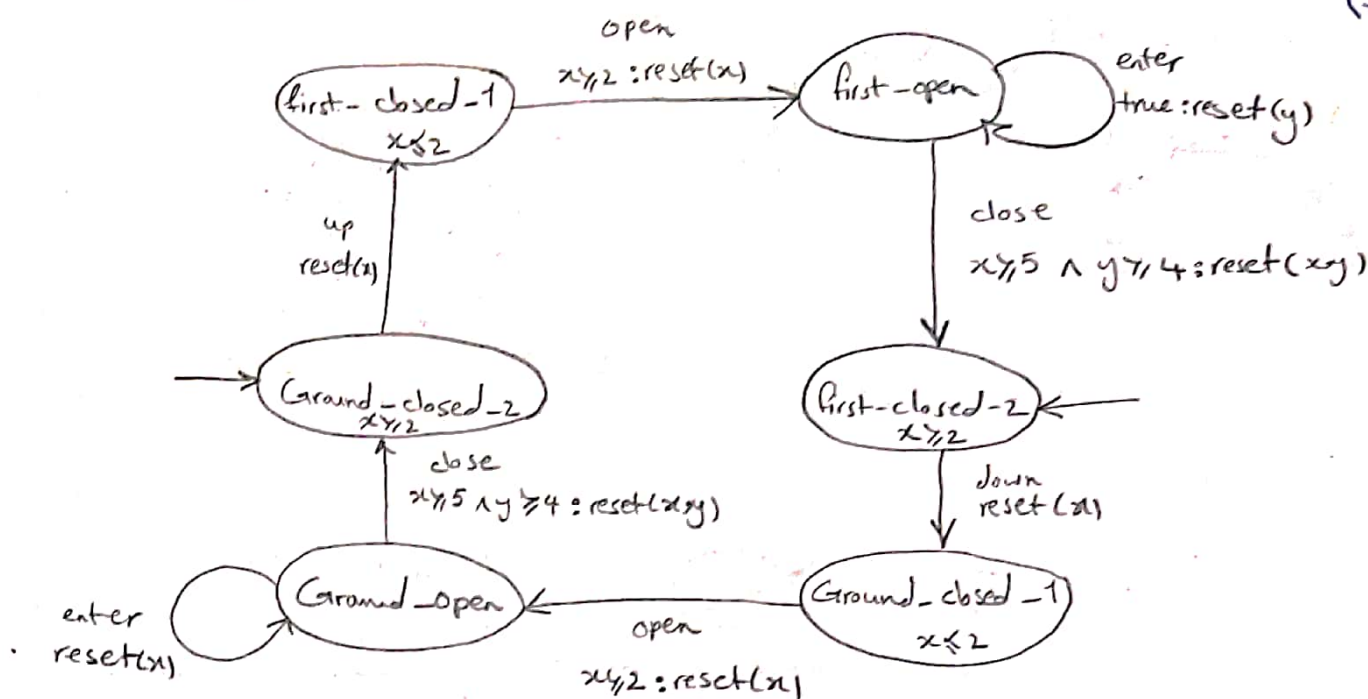
⊕ در تمام مسیرها، حواره bvc برقرار است، $\frac{1}{2}$ در state اول میر، a برقرار است و در نتیجه state ها bvc برقرار است. \leftarrow پس φ_5 property، satisfy می شود.

6 $\varphi_6 = (00b) \cup (bvc)$

⊕ Counter example: $s_1 \cdot (s_4 \cdot s_2)^i \Rightarrow \gamma a^2 \cdot (\gamma b^4 \cdot \gamma c^4)^w$

این property این را بیان می کند که برای state ها ابتدای مسیر باید: Oob برقرار باشد (یعنی بدی بدی شدن b یا satisfy کند). و از هر کجایی که بر می خورد، باید bvc ، satisfy شود. یا اینکه به انتها، bvc برقرار باشد.

← مدین مسیری که به عنوان مثال نقص بیان شد، داریم: $2a32b22c32b22c4...$ برای state اول، oob را نه بدین معنی، state سوم برابر $2c4$ است و $2b$ را satisfy نمی کند. پس حالت را در مقام می بینیم که از ابتدا به bvc بدین قرار باشد که state اول، این شرط را هم satisfy نمی کند \Rightarrow بیان property ϕ_6 ، satisfy نمی کند.



(ب)

$$\begin{aligned} &\rightarrow \langle \text{first-closed-2}, 0 \rangle \xrightarrow{\frac{1}{2}} \langle \text{first-closed-2}, \frac{1}{2} \rangle \xrightarrow{\frac{1}{4}} \langle \text{first-closed-2}, \frac{3}{4} \rangle \\ &\xrightarrow{\frac{1}{8}} \langle \text{first-closed-2}, \frac{7}{8} \rangle \xrightarrow{\frac{1}{16}} \dots \end{aligned}$$

- (ج) این فرمول بیانگر این است که در تمام صیغه‌ها این property برقرار است: هرگاه یک سنسور در جلوه‌ی جفت باشد و آن کلمه را زمان t در نظر بگیریم، در بازه $[t, \infty)$ دوباره به جفت باز خواهد گشت.
- * به دو دلیل می‌توان به t یک مقدار صحت داد، t صحت است و ∞ سود:
- ① صحت است تعداد افراد بی‌نهایت معلوم و پس آن خود در جلوه 1 است، وارد آن نمی‌شوند و آن‌ها نور در زمان ∞ دوباره به جلوه جفت می‌گردد.
 - ② برای به بودن در پس از این است در یک جلوه، پنجم حدیث 5 ثانیه در بازه می‌ماند و سپس به جلوه می‌رود و پنجم حدیث 4 ثانیه پس از ورود به فرد، در بازه می‌ماند و سپس به جلوه می‌رود. این در شکل، "حدیث" است و "صحت" و "صحت" است تا ∞ و در بازه می‌ماند به جلوه 1 و پس از آن به جلوه باز می‌گردد.

	ϵ	
S	ϵ	?
S.I	a	?
	b	?

MQ →

	ϵ	
S	ϵ	0
S.I	a	0
	b	0

→ closed, consistent
↓
color or

DFA
→



QE → counter example: bb
↓
(accept or not?)

Counter example
→ prefix
→ MQ

	ϵ	
ϵ	0	
bb	1	
b	0	
a	0	
bba	1	
bbb	0	
ba	0	

closed
consistent

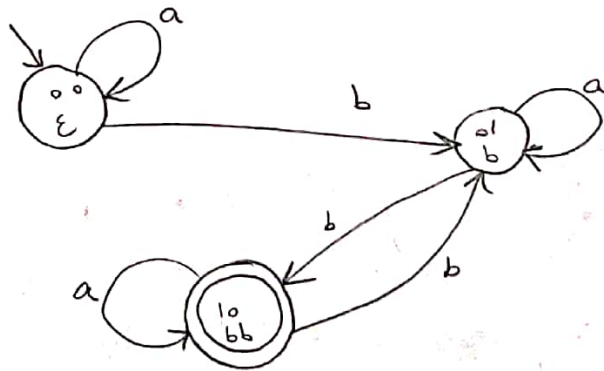
→
→

→
→

	ϵ	b
ϵ	0	0
bb	1	0
b	0	1
a	0	0
bba	1	0
bbb	0	1
ba	0	1

consistent, closed
color or

DFA
→

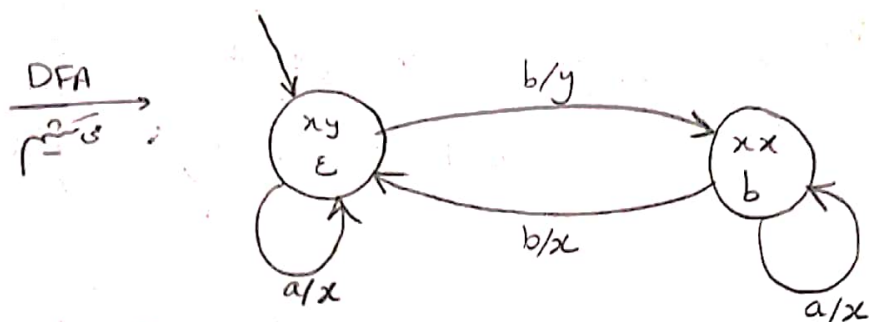


		a	b
S	ϵ	x	y
	a	x	y
S.T	b	x	x

→ closed

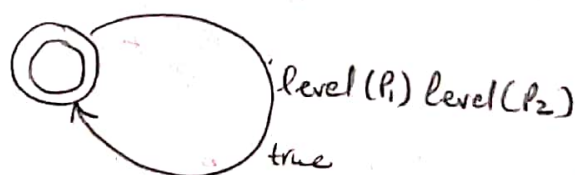
	a	b
ϵ	x	y
b	x	x
a	x	y
ba	x	x
bb	x	y

→ consistent, closed
↓
→ color or



prefix	Suffix level(P ₁) level(P ₂)	relation between data parameters	response
ϵ	level(0) level(0)	$P_1 = P_2$	valid
	level(0) level(1)	$P_1 < P_2$	valid
	level(1) level(0)	$P_1 > P_2$	valid
	level(1) level(1)	$P_1 = P_2$	valid

SDT :
(ϵ)



prefix	suffix level(P_1) level(P_2)	relation between data parameters	response
level(1)	level(0) level(0)	$(P_1=P_2)(P_1<x)(P_2<x)$	valid
	level(0) level(0.5)	$(P_1<P_2)(P_1<x)(P_2<x)$	valid
	level(0) level(1)	$(P_1<P_2)(P_1<x)(P_2=x)$	valid
	level(0) level(2)	$(P_1<P_2)(P_1<x)(P_2>x)$	valid
	level(0.5) level(0)	$(P_1>P_2)(P_1<x)(P_2<x)$	Invalid (X)
	level(0.5) level(0.5)	$(P_1=P_2)(P_1<x)(P_2<x)$	valid
	level(0.5) level(1)	$(P_1<P_2)(P_1<x)(P_2=x)$	valid
	level(0.5) level(2)	$(P_1<P_2)(P_1<x)(P_2>x)$	valid
	level(1) level(0)	$(P_1>P_2)(P_1=x)(P_2<x)$	valid
	level(1) level(0.5)	$(P_1>P_2)(P_1=x)(P_2<x)$	valid
	level(1) level(1)	$(P_1=P_2=x)$	valid
	level(1) level(2)	$(P_1<P_2)(P_1=x)(P_2>x)$	valid
	level(2) level(0)	$(P_1>P_2)(P_1>x)(P_2<x)$	valid
	level(2) level(0.5)	$(P_1>P_2)(P_1>x)(P_2<x)$	valid
	level(2) level(1)	$(P_1>P_2)(P_1>x)(P_2=x)$	valid
	level(2) level(2)	$(P_1=P_2)(P_1>x)(P_2>x)$	valid

SDT:

(level(1))

