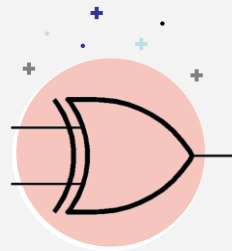




V1 (@2025)



Digital Circuits

Lecture 7:

Introduction to Sequential Circuits

By: M.Razeghizadeh

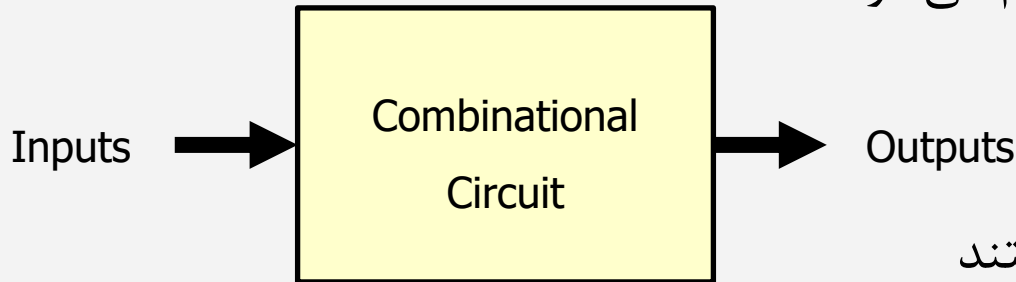
Start now!

Contents of This Slide

- Introduction to Sequential Circuits
- Synchronous versus Asynchronous
- Latches
- Flip-Flops
- Characteristic Tables and Equations

مقایسه مدار ترکیبی و مدار ترتیبی

مدارهای دیجیتال به دو دسته تقسیم می شوند:



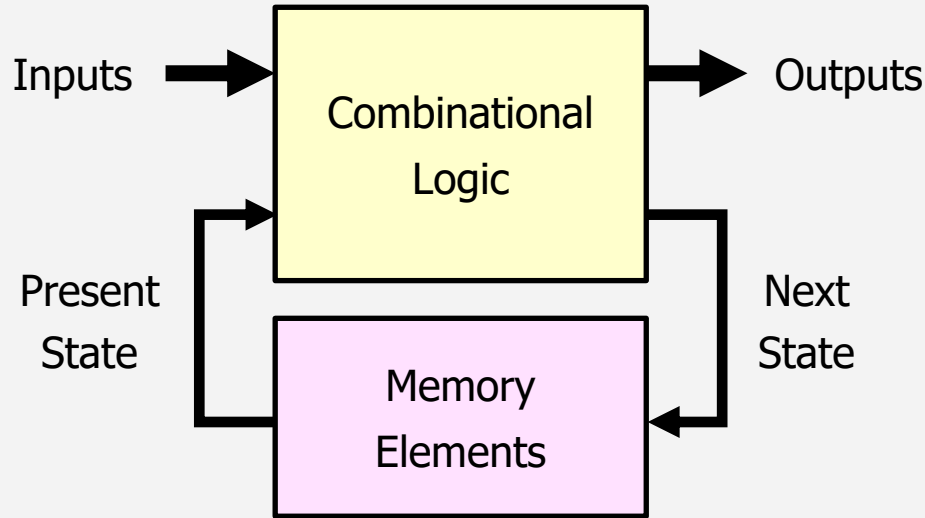
مدارهای ترکیبی

- خروجی ها تابعی از ورودی ها هستند
- فقط به ورودی ها وابسته اند
- حافظه داخلی ندارند

مدارهای ترتیبی

- خروجی ها تابعی از ورودی ها و حافظه داخلی هستند
- یک حافظه داخلی وجود دارد که وضعیت مدار را ذخیره می کند
- زمان بسیار مهم است: حافظه با گذر زمان تغییر می کند

مقدمه‌ای بر مدارهای ترتیبی



یک مدار ترتیبی شامل موارد زیر است:

عناصر حافظه:

- لچ‌ها یا فلیپ‌فلاپ‌ها
- **وضعیت فعلی** را ذخیره می‌کند

منطق ترکیبی:

- **خروجی‌های** مدار را محاسبه می‌کند
- خروجی‌ها به ورودی‌ها و وضعیت فعلی بستگی دارند
- **وضعیت بعدی** مدار را محاسبه می‌کند
- وضعیت بعدی نیز به ورودی‌ها و وضعیت فعلی وابسته است

انواع مدارات ترتیبی

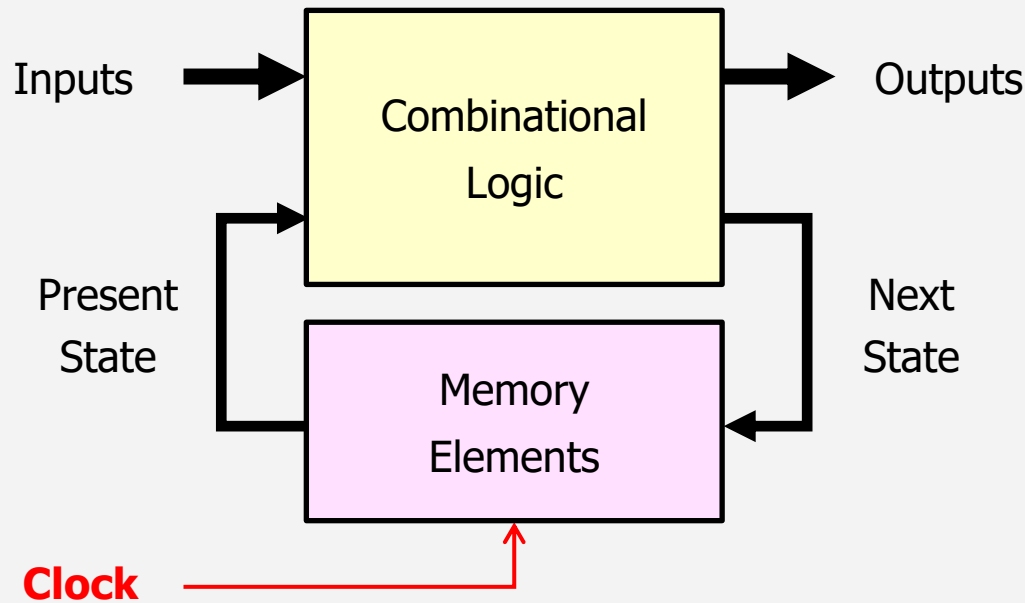
مدار ترتیبی همزمان

- از سیگنال ساعت به عنوان یک ورودی اضافی استفاده می کند
- تغییرات در عناصر حافظه توسط سیگنال ساعت کنترل می شود
- تغییرات فقط در لحظات مشخصی از زمان (لحظه های خاص ساعت) اتفاق می افتند

مدار ترتیبی غیرهمزمان

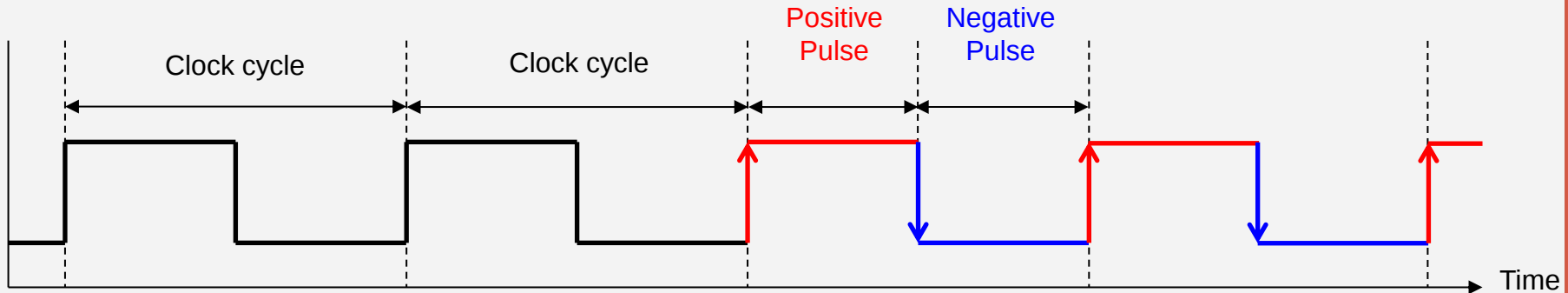
- سیگنال ساعت ندارد
- تغییرات در عناصر حافظه ممکن است در هر لحظه ای از زمان رخ دهند
- تمرکز ما روی مدارهای ترتیبی همزمان خواهد بود، چرا که طراحی و تحلیل آنها آسان تر از مدارهای ترتیبی غیرهمزمان است.

مدارهای ترتیبی همزمان



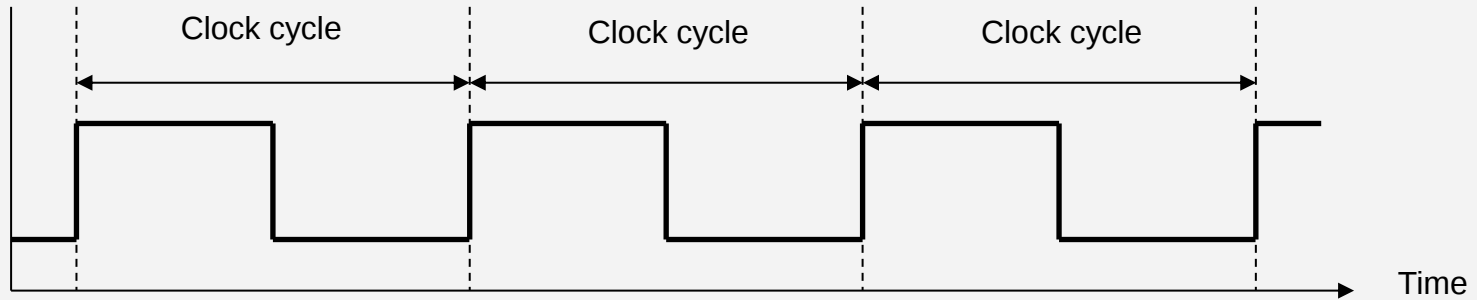
- مدارهای ترتیبی همزمان از یک سیگنال ساعت استفاده می کنند.
- سیگنال ساعت به عنوان ورودی به عناصر حافظه داده می شود.
- سیگنال ساعت مشخص می کند که چه زمانی حافظه باید به روزرسانی شود.
- **وضعیت فعلی** = مقدار خروجی حافظه (وضعیتی که ذخیره شده است)
- **وضعیت بعدی** = مقدار ورودی به حافظه (هنوز ذخیره نشده است)

سیگنال ساعت (Clock)



- سیگنال ساعت یک سیگنال تناوبی است که به صورت مجموعه‌ای از پالس‌ها (۰ و ۱) ظاهر می‌شود.
- چرخه ساعت به طور مداوم و بی‌نهایت در طول زمان تکرار می‌شود.
- **پالس مثبت:** زمانی که سطح ساعت برابر با ۱ باشد.
- **پالس منفی:** زمانی که سطح ساعت برابر با ۰ باشد.
- **لبه بالا رونده:** زمانی که سیگنال ساعت از ۰ به ۱ تغییر می‌کند.
- **لبه پایین رونده:** زمانی که سیگنال ساعت از ۱ به ۰ تغییر می‌کند.

مقایسه چرخه ساعت با فرکانس ساعت



- چرخه ساعت (یا دوره) مدت زمان یک چرخه است.
- ✓ واحد آن ثانیه، میلی ثانیه، میکروثانیه، نانوثانیه یا پیکوثانیه است.
- فرکانس ساعت معادل تعداد چرخه‌ها در هر ثانیه (هرتز) است.
- فرکانس ساعت برابر است با معکوس چرخه ساعت:
- ✓ $\text{فرکانس ساعت} = 1 / \text{چرخه ساعت}$
- مثال: اگر چرخه ساعت برابر با 0.5 نانوثانیه $= 0.5 \times 10^{-9}$ ثانیه باشد،
آنگاه فرکانس ساعت برابر است با:

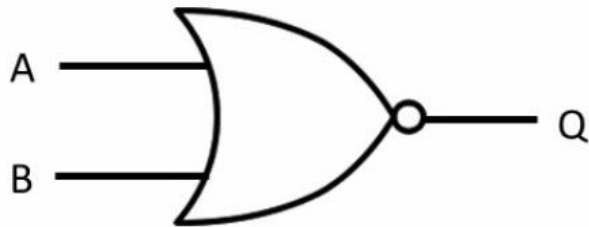
$$\text{فرکانس ساعت} = 1 / (0.5 \times 10^{-9}) = 2 \times 10^9 \text{ Hz} = 2 \text{ GHz}$$

عناصر حافظه

- حافظه می‌تواند وضعیت دودویی (۰ یا ۱) را ذخیره و نگهداری کند.
- ✓ تا زمانی که توسط یک سیگنال ورودی دستور تغییر وضعیت دریافت کند.
- تفاوت اصلی بین عناصر حافظه در:
 - ✓ تعداد ورودی‌های آن‌ها
 - ✓ نحوه تأثیر ورودی‌ها بر وضعیت دودویی
- دو نوع اصلی وجود دارد:
 - ✓ **لچ‌ها** که به **سطح سیگنال** ساعت حساس هستند. (Level-sensitive)
 - ✓ **فلیپ‌فلاپ‌ها** که به **لبه سیگنال** ساعت حساس هستند. (Edge-sensitive)
- فلیپ‌فلاپ‌ها در مدارهای ترتیبی همزمان استفاده می‌شوند.
- فلیپ‌فلاپ‌ها با استفاده از لچ‌ها ساخته می‌شوند.



NOR



A	B	Q
0	0	1
0	1	0
1	0	0
1	1	0

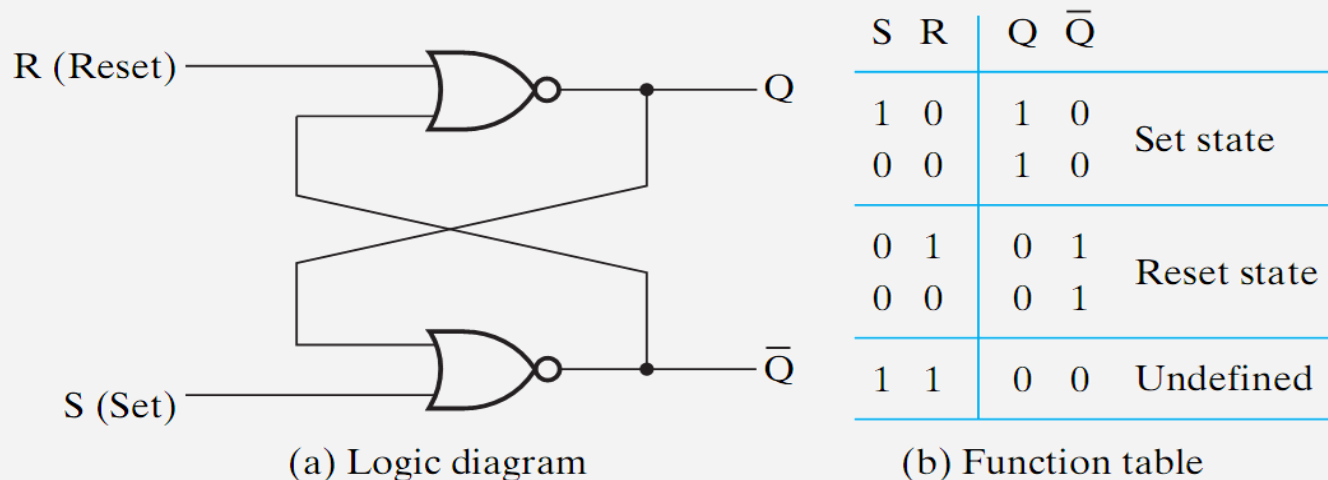
NAND



A	B	Q
0	0	1
0	1	1
1	0	1
1	1	0

SR Latch

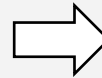
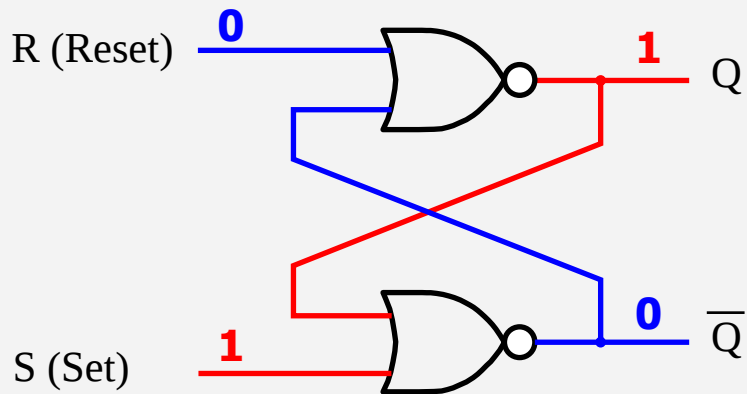
- لچ یک عنصر حافظه است که می تواند مقدار ۰ یا ۱ را ذخیره کند.
- یک لچ SR را می توان با استفاده از دو گیت NOR متقاطع ساخت.
- این لچ دو ورودی دارد: S (ست) و R (ریست)
- این لچ دو خروجی: Q و $\bar{Q}$



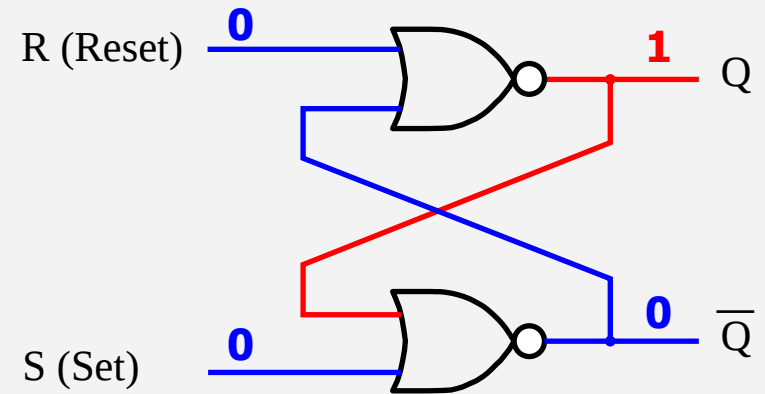


عملکرد لچ SR

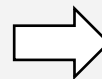
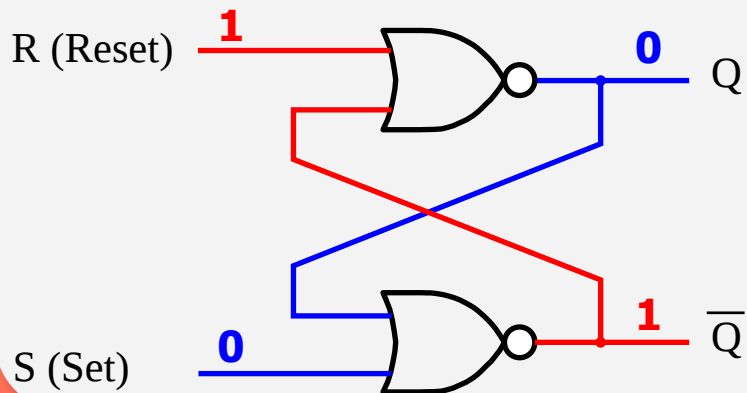
Set Operation



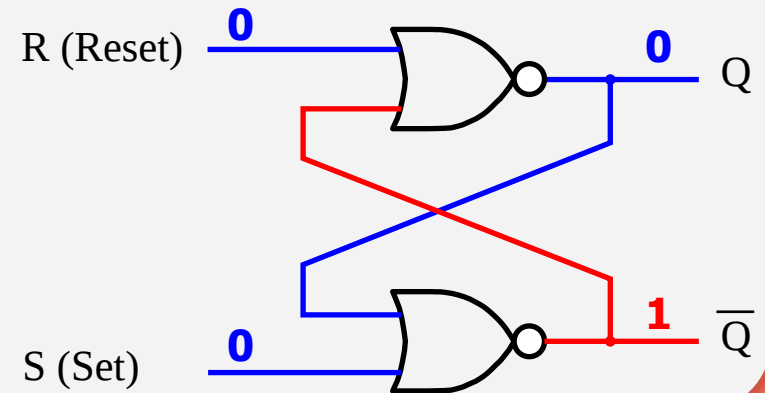
Store Operation



Reset Operation



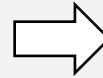
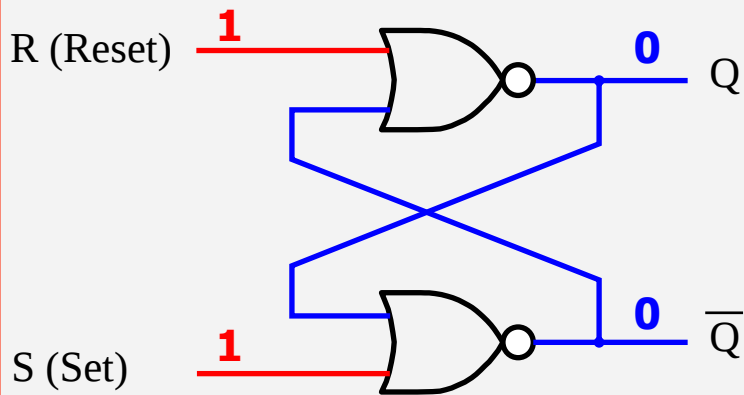
Store Operation



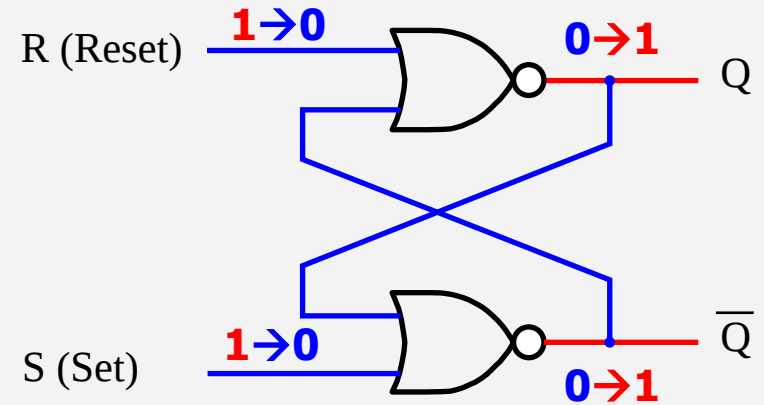


SR Latch Invalid Operation

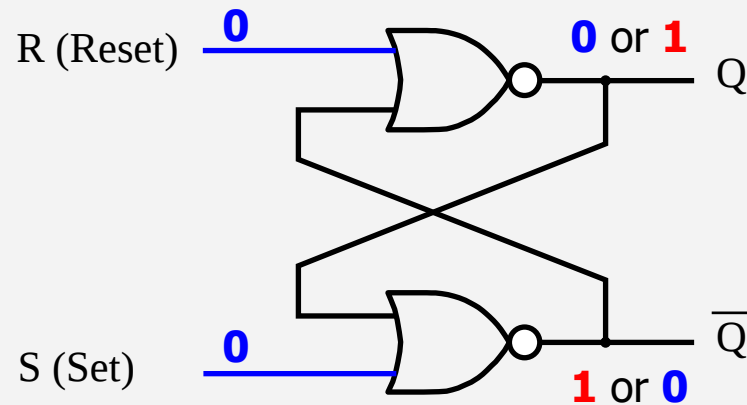
Invalid Operation



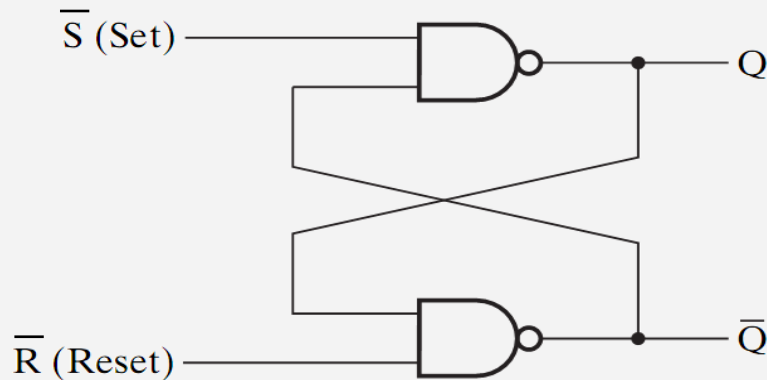
Race Condition



Unknown State



$\overline{S} \overline{R}$ Latch with NAND Gates



(a) Logic diagram

$\overline{S}$	$\overline{R}$	Q	$\overline{Q}$	
0	1	1	0	Set state
1	1	1	0	
1	0	0	1	Reset state
1	1	0	1	
0	0	1	1	Undefined

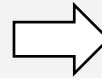
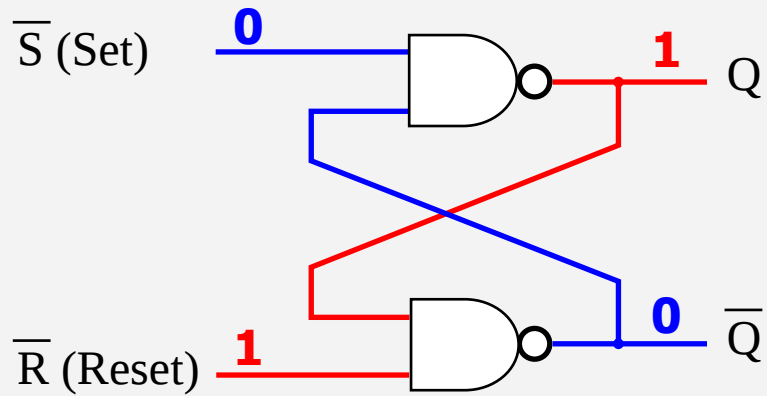
(b) Function table

Known as
the $\overline{S} \overline{R}$ Latch

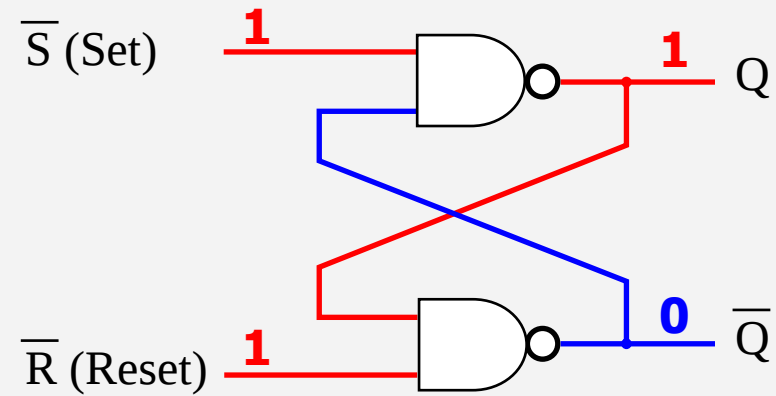
- If $\overline{S} = 0$ and $\overline{R} = 1$ then **Set** ($Q = 1$, $\overline{Q} = 0$)
- If $\overline{S} = 1$ and $\overline{R} = 0$ then **Reset** ($Q = 0$, $\overline{Q} = 1$)
- When $\overline{S} = \overline{R} = 1$, Q and $\overline{Q}$ are unchanged (remain the same)
- The latch stores its outputs Q and $\overline{Q}$ as long as $\overline{S} = \overline{R} = 1$
- When $\overline{S} = \overline{R} = 0$, Q and $\overline{Q}$ are undefined (should never be used)

 $\overline{S} \overline{R}$ Latch Operation

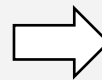
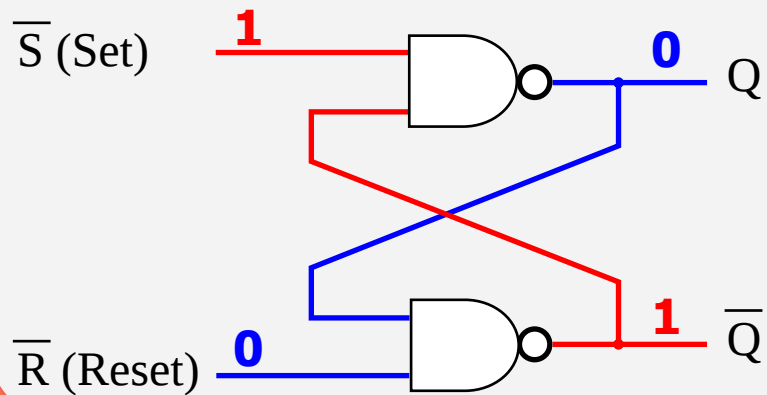
Set Operation



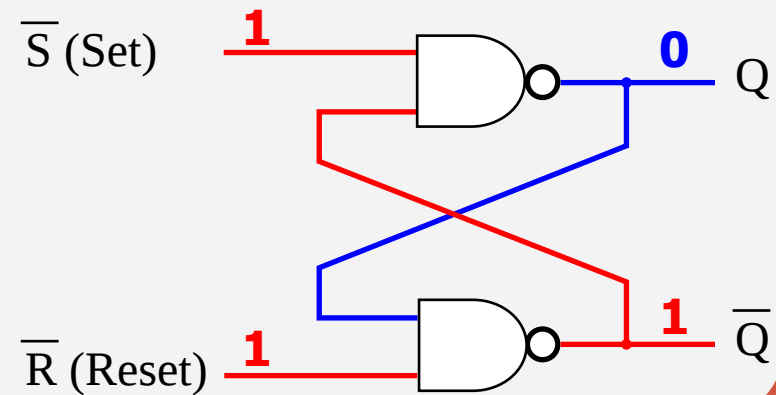
Store Operation



Reset Operation



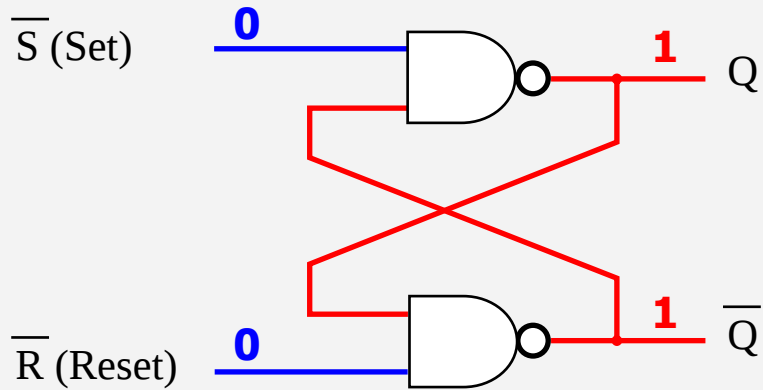
Store Operation



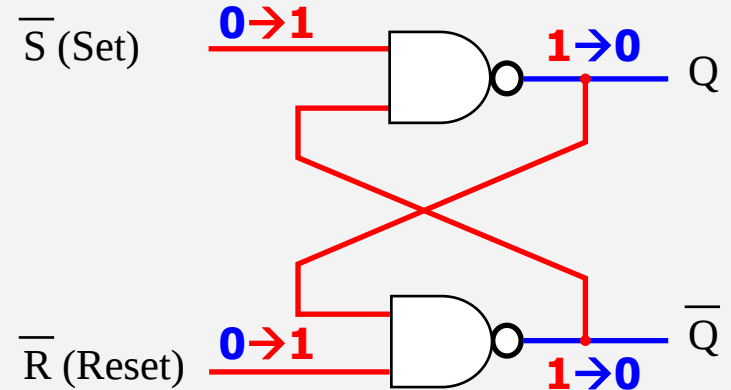


$\overline{S} \overline{R}$ Latch Invalid Operation

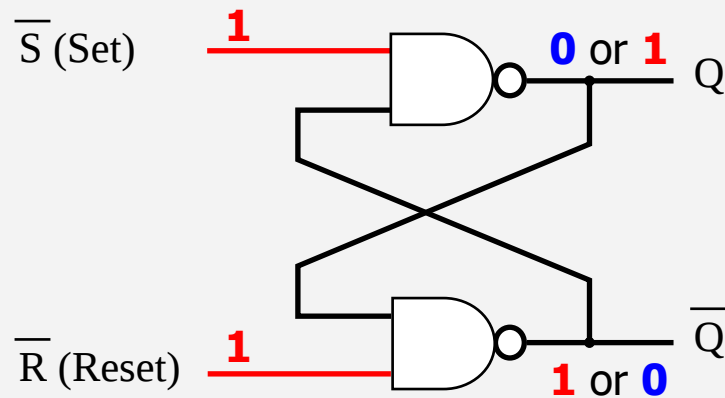
Invalid Operation



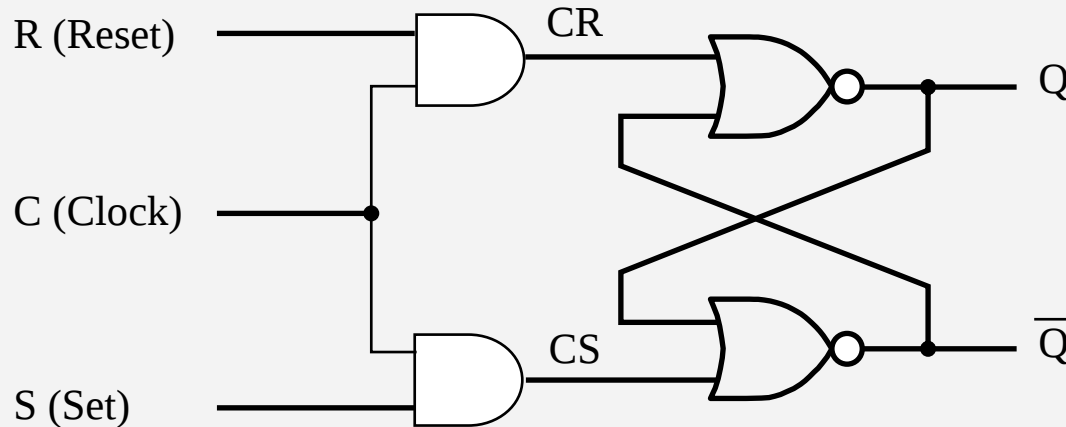
Race Condition



Unknown State



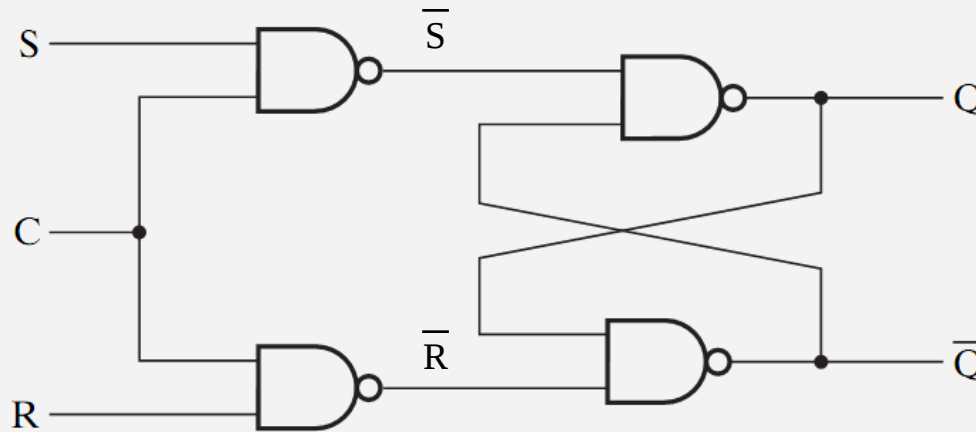
Gated SR Latch with Clock Enable



C	S	R	Next state of Q
0	X	X	No change
1	0	0	No change
1	0	1	Q = 0; Reset state
1	1	0	Q = 1; Set state
1	1	1	Undefined

- یک سیگنال ورودی اضافی به نام ساعت (فعال سازی) با نماد **C** استفاده می شود.
- ساعت تعیین می کند که چه زمانی وضعیت لچ می تواند تغییر کند:
- وقتی **C = 0** باشد، ورودی های **S** و **R** هیچ تأثیری روی لچ ندارند. لچ بدون توجه به مقادیر **S** و **R** در همان وضعیت باقی می ماند.
- وقتی **C = 1** باشد، عملکرد معمول لچ **SR** انجام می شود.

Gated SR Latch with Clock Enable



(a) Logic diagram

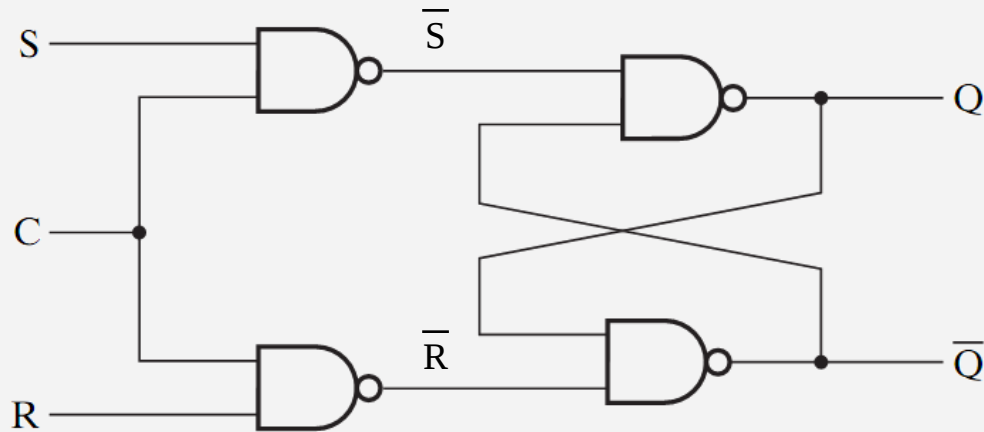
C	S	R	Next state of Q
0	X	X	No change
1	0	0	No change
1	0	1	Q = 0; Reset state
1	1	0	Q = 1; Set state
1	1	1	Undefined

(b) Function table

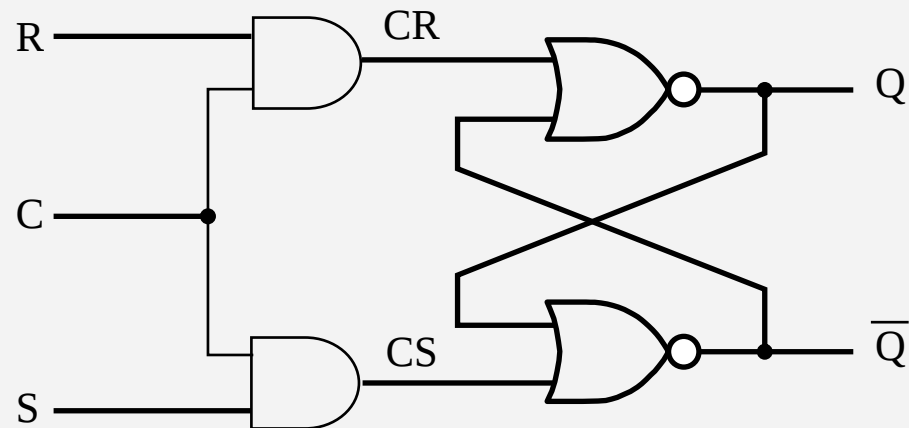
- یک سیگنال ورودی اضافی به نام ساعت (Clock) یا فعال سازی (Enable) با نماد C استفاده می شود.
- ساعت تعیین می کند که چه زمانی وضعیت لچ می تواند تغییر کند:
 - ✓ وقتی $C = 0$ باشد، لچ در همان وضعیت قبلی باقی می ماند.
 - ✓ وقتی $C = 1$ باشد، عملکرد عادی لچ انجام می شود.
 - ✓ گیت های NAND ورودی های S و R را وقتی $C = 1$ باشد، معکوس می کنند.



Gated SR Latch with Clock Enable



C	S	R	Next state of Q
0	X	X	No change
1	0	0	No change
1	0	1	Q = 0; Reset state
1	1	0	Q = 1; Set state
1	1	1	Undefined



C	S	R	Next state of Q
0	X	X	No change
1	0	0	No change
1	0	1	Q = 0; Reset state
1	1	0	Q = 1; Set state
1	1	1	Undefined

■ در مدارهای ترتیبی، در مورد هر لچ یا فلیپ فلاپ (عنصر حافظه) ۵ پارامتر حائز اهمیت می باشد:

۱- جدول صحت (درستی)

۲- معادله حاکم بر فلیپ فلاپ

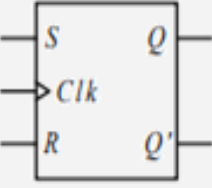
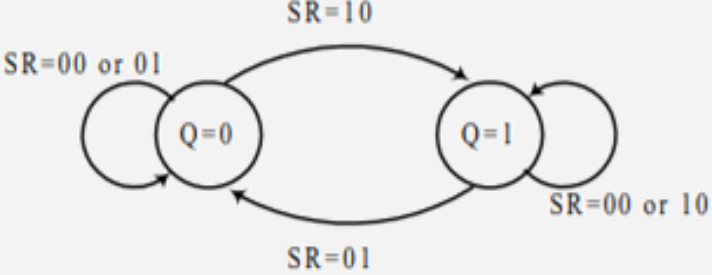
۳- دیاگرام حالت

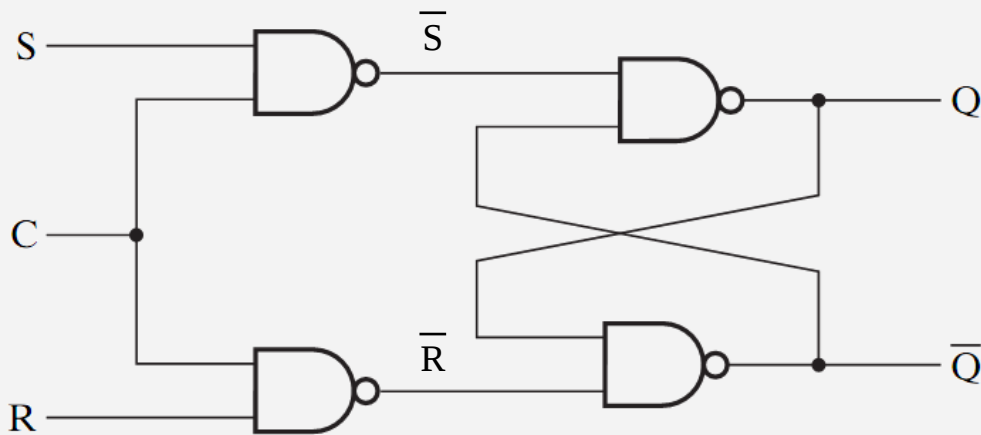
۴- جدول تحریک

۵- مدار داخلی فلیپ فلاپ

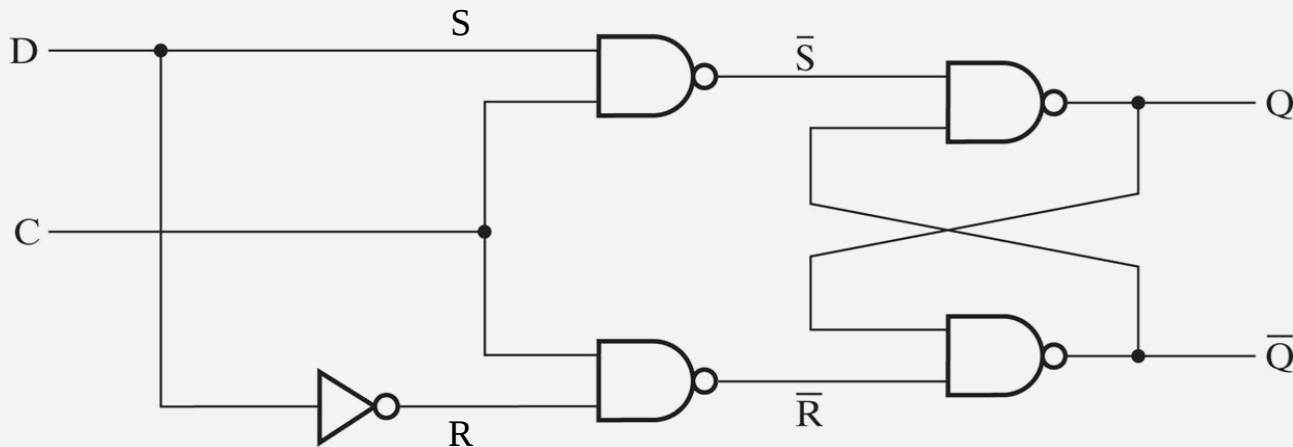


Gated SR Latch with Clock Enable

نام / نماد	جدول صحت	دیاگرام حالت / معادله مشخصه	جدول تحریک																																																								
SR 	<table> <tr> <th>S</th><th>R</th><th>Q</th><th>Q_{next}</th></tr> <tr><td>0</td><td>0</td><td>0</td><td>0</td></tr> <tr><td>0</td><td>0</td><td>1</td><td>1</td></tr> <tr><td>0</td><td>1</td><td>0</td><td>0</td></tr> <tr><td>0</td><td>1</td><td>1</td><td>0</td></tr> <tr><td>1</td><td>0</td><td>0</td><td>1</td></tr> <tr><td>1</td><td>0</td><td>1</td><td>1</td></tr> <tr><td>1</td><td>1</td><td>0</td><td>×</td></tr> <tr><td>1</td><td>1</td><td>1</td><td>×</td></tr> </table>	S	R	Q	Q_{next}	0	0	0	0	0	0	1	1	0	1	0	0	0	1	1	0	1	0	0	1	1	0	1	1	1	1	0	×	1	1	1	×	 $Q_{next} = S + R'Q$ $SR = 0$	<table> <tr> <th>Q</th><th>Q_{next}</th><th>S</th><th>R</th></tr> <tr><td>0</td><td>0</td><td>0</td><td>×</td></tr> <tr><td>0</td><td>1</td><td>1</td><td>0</td></tr> <tr><td>1</td><td>0</td><td>0</td><td>1</td></tr> <tr><td>1</td><td>1</td><td>×</td><td>0</td></tr> </table>	Q	Q_{next}	S	R	0	0	0	×	0	1	1	0	1	0	0	1	1	1	×	0
S	R	Q	Q_{next}																																																								
0	0	0	0																																																								
0	0	1	1																																																								
0	1	0	0																																																								
0	1	1	0																																																								
1	0	0	1																																																								
1	0	1	1																																																								
1	1	0	×																																																								
1	1	1	×																																																								
Q	Q_{next}	S	R																																																								
0	0	0	×																																																								
0	1	1	0																																																								
1	0	0	1																																																								
1	1	×	0																																																								



D-Latch with Clock Enable



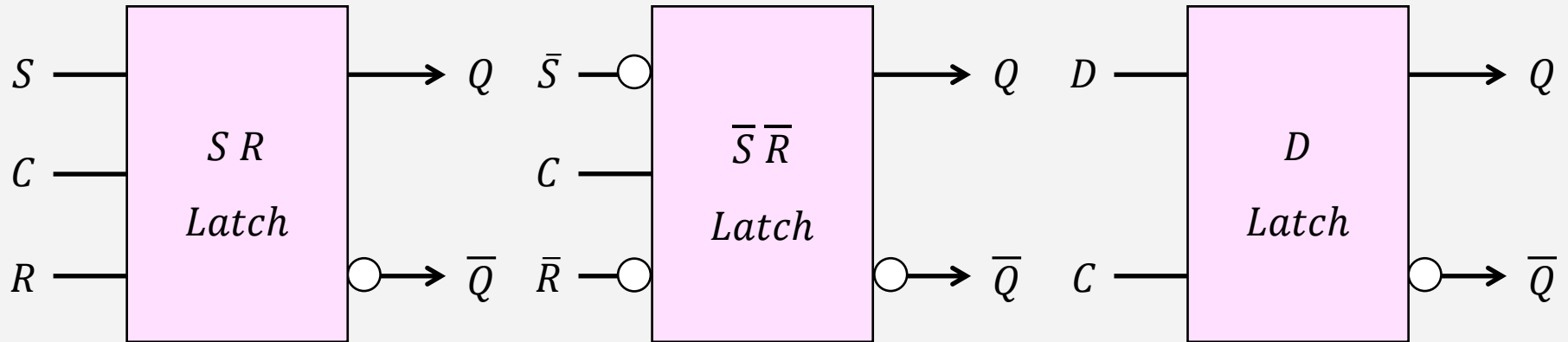
(a) Logic diagram

C	D	Next state of Q
0	X	No change
1	0	Q = 0; Reset state
1	1	Q = 1; Set state

(b) Function table

- One data input D
- $S = D$ and $R = \bar{D}$
- No undefined state
- Inverter can be removed
- When $C = 1$, $R = \bar{S} = \bar{D}$

Graphic Symbols for Latches



□ یک دایره (bubble) در خروجی مکمل Q' ظاهر می‌شود.

□ این نشان می‌دهد که Q' مکمل Q است.

□ همچنین یک دایره در ورودی‌های لچ $S' R'$ نیز دیده می‌شود.

این نشان می‌دهد که برای ست یا ریست کردن لچ از منطق $\bullet$ استفاده می‌شود (نه منطق ۱)،

(در پیاده‌سازی لچ با گیت‌های NAND انجام می‌شود)

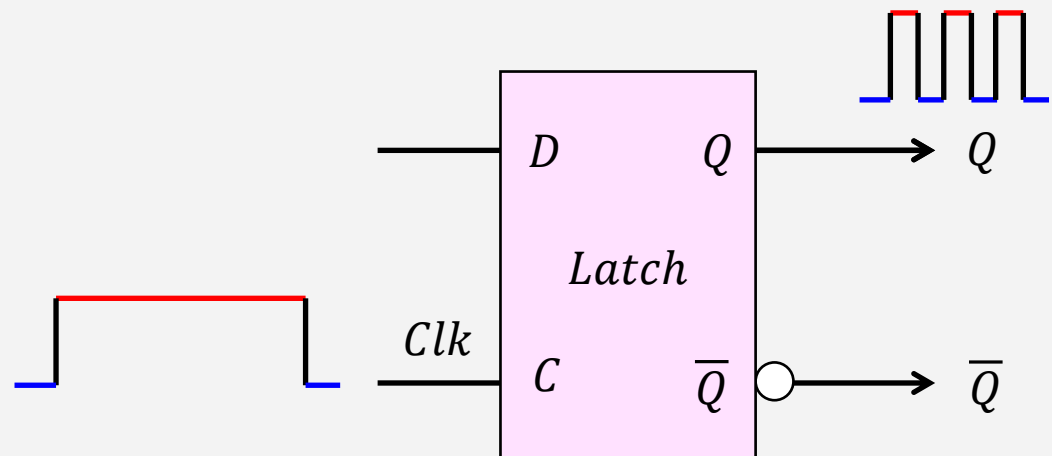
مشکل لچ‌ها: حساسیت به سطح ساعت (Level-Sensitive Latch)

لچ‌های حساس به سطح ساعت تنها زمانی به ورودی‌ها واکنش نشان می‌دهند که سیگنال ساعت در یک سطح مشخص (معمولاً سطح منطقی ۱) قرار داشته باشد. در این حالت، هر تغییری در ورودی D بلافاصله در خروجی Q منعکس می‌شود. از آنجا که ورودی D ممکن است در طول این بازه زمانی چندین بار تغییر کند، خروجی Q نیز به‌طور مداوم تغییر می‌یابد.

در نتیجه، مقدار نهایی خروجی Q پس از پایان سطح فعال ساعت ممکن است نامشخص یا غیرقابل پیش‌بینی باشد. این ویژگی می‌تواند منجر به بروز رفتارهای ناخواسته در مدارهای ترتیبی شود.

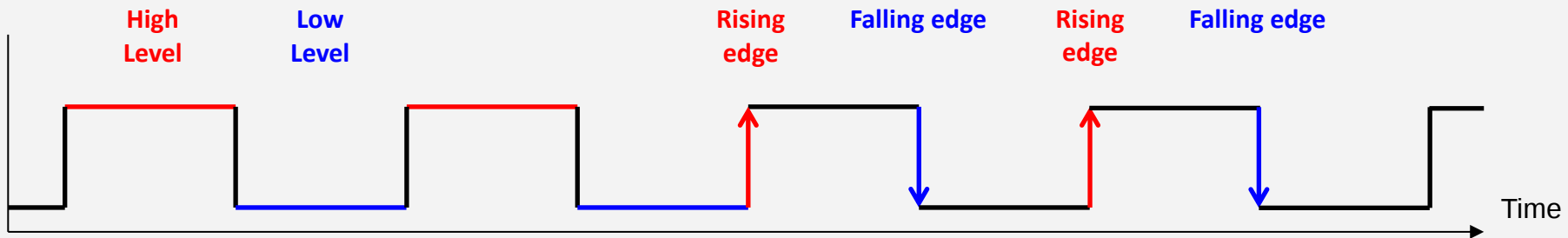
■ به همین دلیل، در بسیاری از طراحی‌ها، از **فلیپ‌فلاپ‌های حساس به لبه ساعت** (Edge-Sensitive Latch) به جای لچ‌های حساس به سطح استفاده می‌شود تا ثبات و قابلیت اطمینان عملکرد مدار افزایش یابد.

Due to this uncertainty,
latches are NOT used as
memory elements in
synchronous circuits



Flip-Flops

- یک فلیپ‌فلاپ، عنصر حافظه‌ای مناسب‌تر برای مدارهای ترتیبی همگام (Synchronous) است. این عنصر، مشکلات مربوط به لچ‌ها در مدارهای ترتیبی همگام را برطرف می‌کند.
- در حالی که **لچ** به **سطح سیگنال ساعت** حساس است و ممکن است در طول زمان فعال بودن ساعت چندین بار خروجی آن تغییر کند، **فلیپ‌فلاپ** تنها به **لبه سیگنال ساعت** (لبه صعودی یا نزولی) حساس است.
- به همین دلیل، فلیپ‌فلاپ را **عنصر حافظه‌ای لبه‌محور (Edge-Triggered)** می‌نامند. این عنصر تنها در لحظه‌ی تغییر لبه‌ی ساعت، خروجی خود را تغییر می‌دهد و در باقی زمان، خروجی ثابت باقی می‌ماند.



Edge-Triggered D Flip-Flop

❑ ساخته شده از دو لچ به صورت **مستر-اسلیو** (Master-Slave)

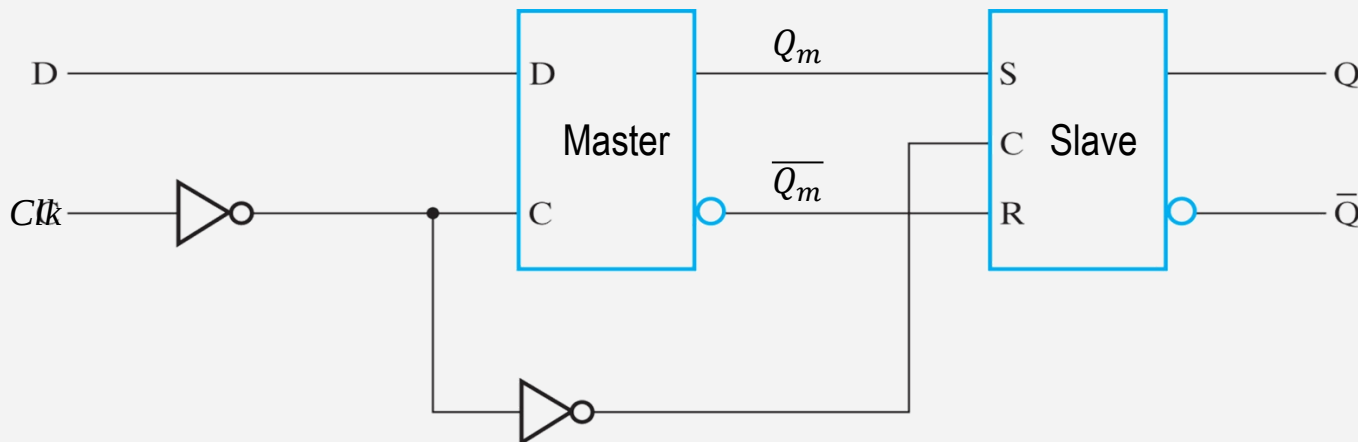
❑ لچ مستر (نوع D) ورودی‌های خارجی را دریافت می‌کند

❑ لچ اسلیو (نوع SR) ورودی‌ها را از لچ مستر می‌گیرد

❑ در هر لحظه فقط یکی از لچ‌ها فعال است

❑ وقتی **Clk = 0**، لچ مستر فعال و ورودی D ذخیره می‌شود (لچ اسلیو غیرفعال)

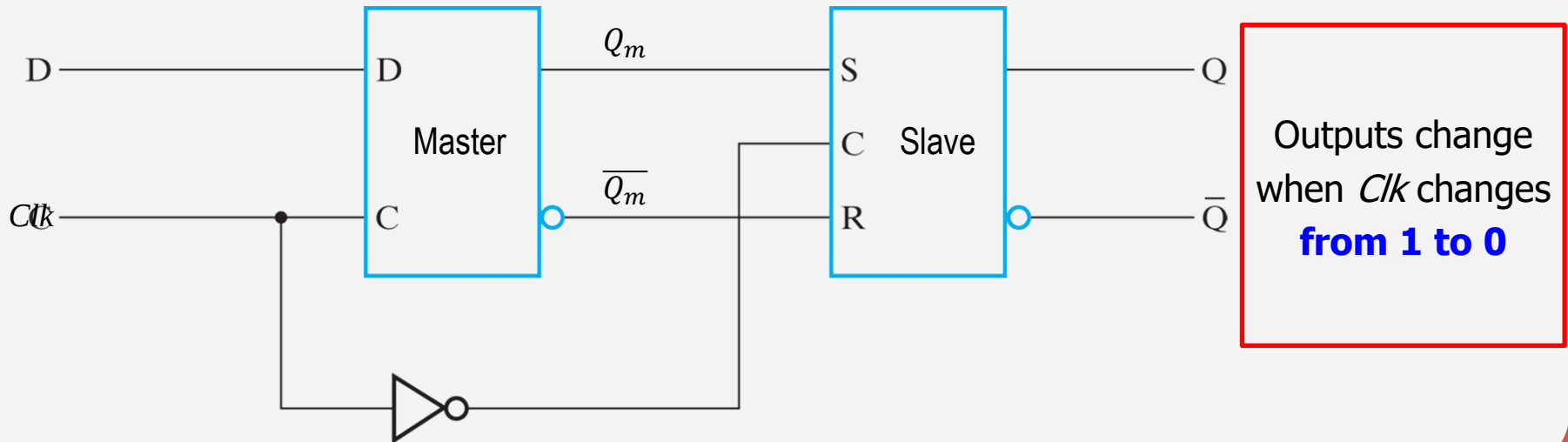
❑ وقتی **Clk = 1**، لچ اسلیو فعال و خروجی تولید می‌کند (لچ مستر غیرفعال)



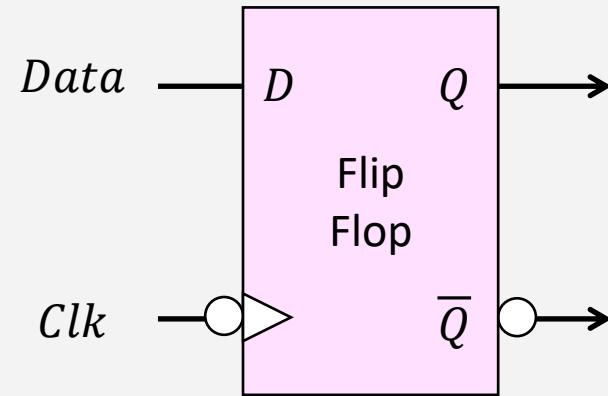
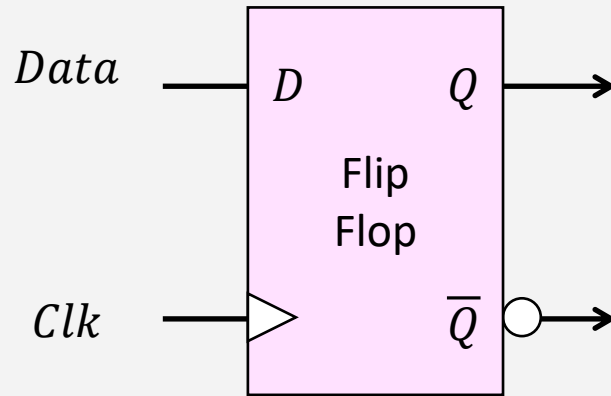
Outputs change
when Clk changes
from 0 to 1

Negative Edge-Triggered D Flip-Flop

- مشابه فلیپ‌فلاپ با حساسیت به لبه مثبت است
- اولین اینورتر در ورودی C مستر حذف شده است
- در هر لحظه فقط یک لچ فعال است
- وقتی $Clk=1$ ، لچ مستر فعال است و ورودی D ذخیره می‌شود (لچ اسلیو غیرفعال)
- وقتی $Clk=0$ ، لچ اسلیو فعال است و خروجی تولید می‌کند (لچ مستر غیرفعال)

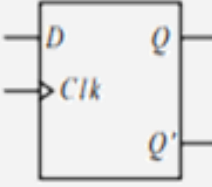
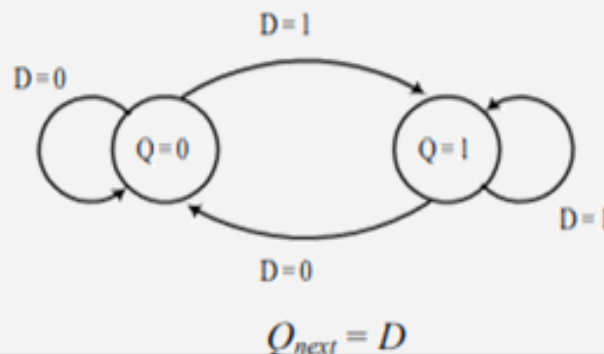


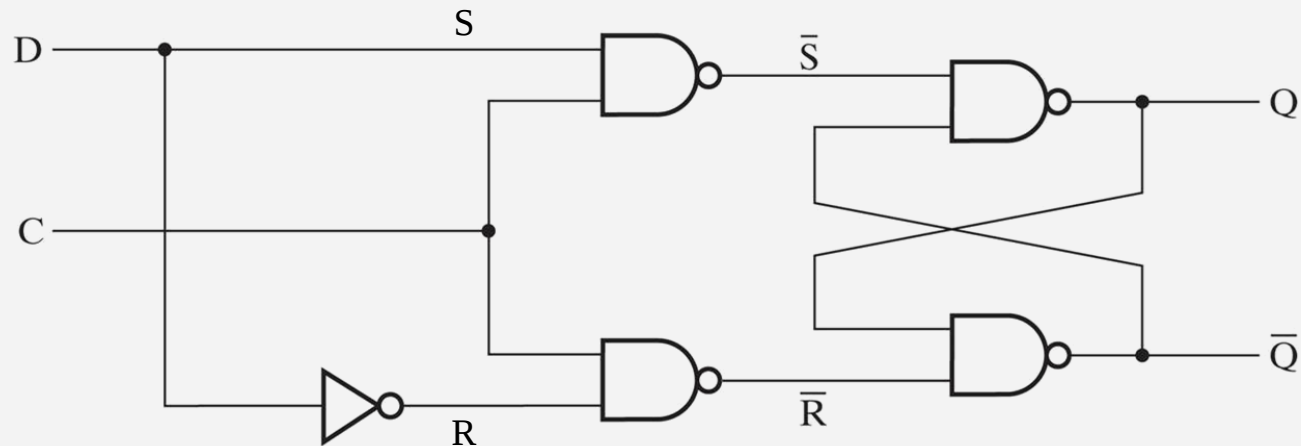
Graphic Symbols for Flip-Flops



- فلیپ فلاپ نماد مشابهی با لچ دارد
- تفاوت آن، سر پیکان در ورودی کلاک است
- سر پیکان نشان دهنده حساسیت به لبه کلاک است
- دایره ای در ورودی کلاک نشان دهنده فلیپ فلاپ حساس به لبه منفی است

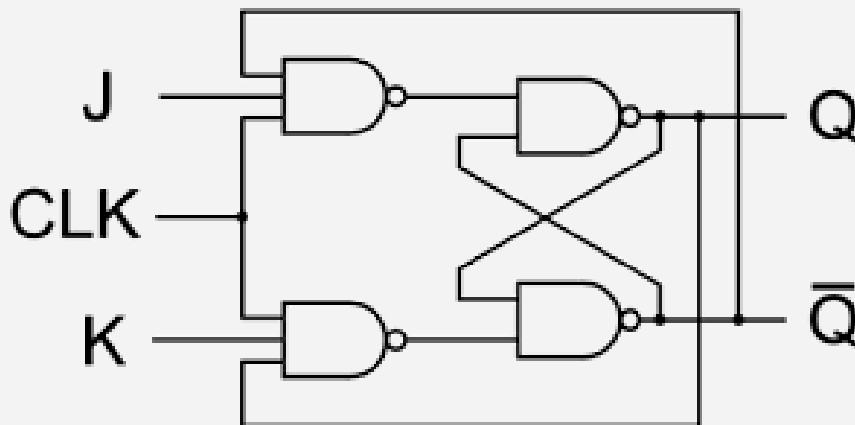
D Flip-Flop

نام / نماد	جدول صحت	دیاگرام حالت / معادله مشخصه	جدول تحریک																								
D 	<table><tr><th><i>D</i></th><th><i>Q</i></th><th><i>Q_{next}</i></th></tr><tr><td>0</td><td>×</td><td>0</td></tr><tr><td>1</td><td>×</td><td>1</td></tr></table>	<i>D</i>	<i>Q</i>	<i>Q_{next}</i>	0	×	0	1	×	1	 $Q_{next} = D$	<table><tr><th><i>Q</i></th><th><i>Q_{next}</i></th><th><i>D</i></th></tr><tr><td>0</td><td>0</td><td>0</td></tr><tr><td>0</td><td>1</td><td>1</td></tr><tr><td>1</td><td>0</td><td>0</td></tr><tr><td>1</td><td>1</td><td>1</td></tr></table>	<i>Q</i>	<i>Q_{next}</i>	<i>D</i>	0	0	0	0	1	1	1	0	0	1	1	1
<i>D</i>	<i>Q</i>	<i>Q_{next}</i>																									
0	×	0																									
1	×	1																									
<i>Q</i>	<i>Q_{next}</i>	<i>D</i>																									
0	0	0																									
0	1	1																									
1	0	0																									
1	1	1																									



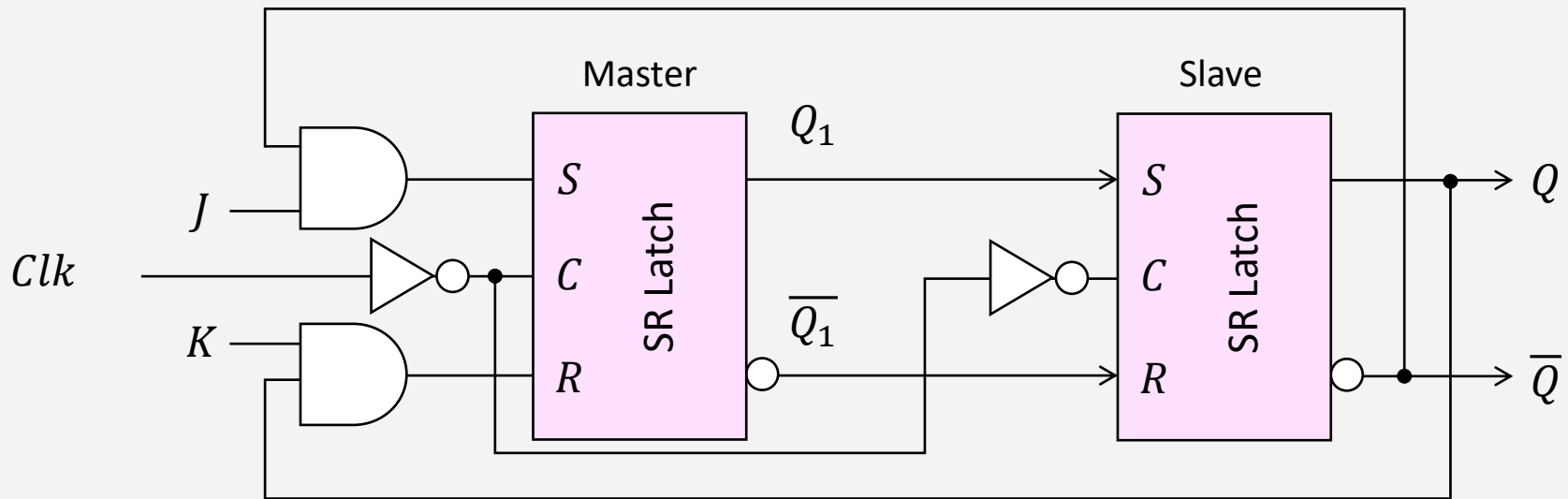
JK Flip-Flop

- نوع دیگری از فلیپ فلاپ به نام JK وجود دارد که ورودی‌های J ، K و Clk دارد.
- وقتی $JK = 10$ باشد، فلیپ فلاپ در حالت Set قرار می‌گیرد.
- وقتی $JK = 01$ باشد، در حالت Reset است.
- وقتی $JK = 00$ باشد، هیچ تغییری ایجاد نمی‌شود.
- وقتی $JK = 11$ باشد، خروجی‌ها معکوس می‌شوند.
- اگر در فلیپ فلاپ SR از Q فیدبکی به گیتی که ورودی R دارد و از Q' به گیتی که ورودی S دارد دهیم، فلیپ فلاپ JK ساخته می‌شود.
- این مدار در واقع از همان فلیپ فلاپ SR با منطق کنترلی بیشتر ساخته شده و یکی از دلایل محبوبیت JK همین انعطاف‌پذیری آن است.

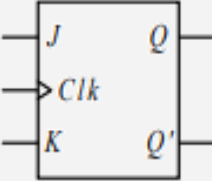
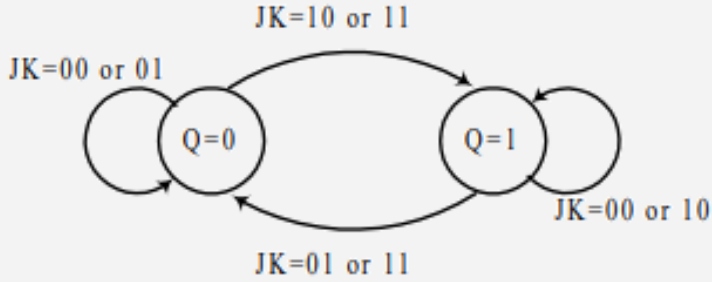


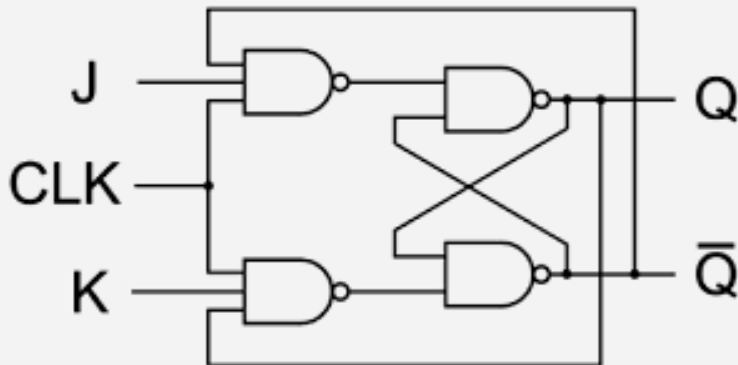
JK Flip-Flop

■ فلیپ فلاپ JK می تواند با دو لچ SR کلاک دار و گیت ها پیاده سازی شود.



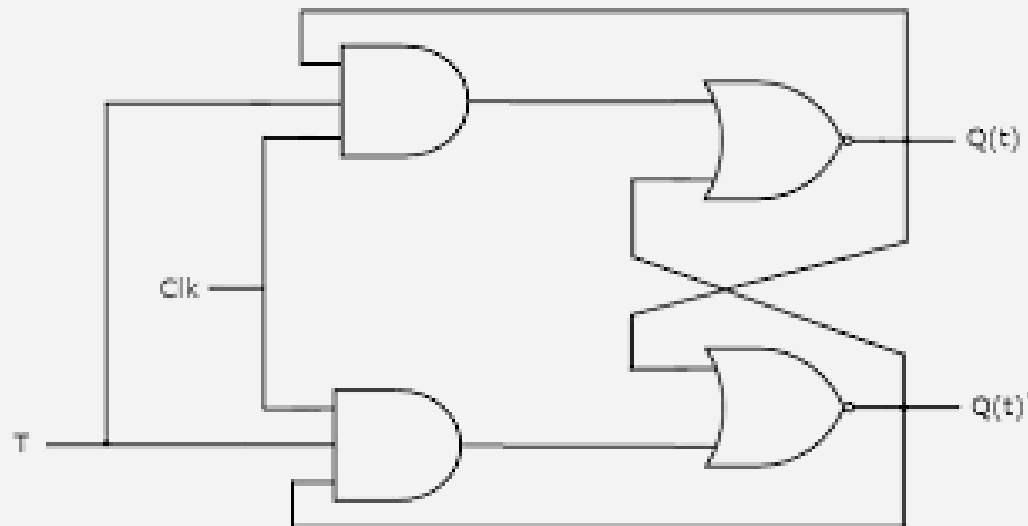
JK Flip-Flop

نام / نماد	جدول صحت	دیاگرام حالت / معادله مشخصه	جدول تحریک																																																								
JK 	<table> <tr> <th>J</th><th>K</th><th>Q</th><th>Q_{next}</th></tr> <tr><td>0</td><td>0</td><td>0</td><td>0</td></tr> <tr><td>0</td><td>0</td><td>1</td><td>1</td></tr> <tr><td>0</td><td>1</td><td>0</td><td>0</td></tr> <tr><td>0</td><td>1</td><td>1</td><td>0</td></tr> <tr><td>1</td><td>0</td><td>0</td><td>1</td></tr> <tr><td>1</td><td>0</td><td>1</td><td>1</td></tr> <tr><td>1</td><td>1</td><td>0</td><td>1</td></tr> <tr><td>1</td><td>1</td><td>1</td><td>0</td></tr> </table>	J	K	Q	Q _{next}	0	0	0	0	0	0	1	1	0	1	0	0	0	1	1	0	1	0	0	1	1	0	1	1	1	1	0	1	1	1	1	0	 $ \begin{aligned} Q_{next} &= J'K'Q + JK' + JKQ' \\ &= J'K'Q + JK'Q + JK'Q' + JKQ' \\ &= K'Q(J' + J) + JQ'(K' + K) \\ &= K'Q + JQ' \end{aligned} $	<table> <tr> <th>Q</th><th>Q_{next}</th><th>J</th><th>K</th></tr> <tr><td>0</td><td>0</td><td>0</td><td>×</td></tr> <tr><td>0</td><td>1</td><td>1</td><td>×</td></tr> <tr><td>1</td><td>0</td><td>×</td><td>1</td></tr> <tr><td>1</td><td>1</td><td>×</td><td>0</td></tr> </table>	Q	Q _{next}	J	K	0	0	0	×	0	1	1	×	1	0	×	1	1	1	×	0
J	K	Q	Q _{next}																																																								
0	0	0	0																																																								
0	0	1	1																																																								
0	1	0	0																																																								
0	1	1	0																																																								
1	0	0	1																																																								
1	0	1	1																																																								
1	1	0	1																																																								
1	1	1	0																																																								
Q	Q _{next}	J	K																																																								
0	0	0	×																																																								
0	1	1	×																																																								
1	0	×	1																																																								
1	1	×	0																																																								



T Flip-Flop

- فلیپ فلاپ T (Toggle) دارای دو ورودی است: **T** و **Clk**
- زمانی که **T = 0** باشد → خروجی بدون تغییر باقی می ماند.
- زمانی که **T = 1** باشد → خروجی معکوس می شود.
- پیاده سازی فلیپ فلاپ **T**:
- کافی است ورودی های **J** و **K** را به مقدار **T** متصل کنیم.



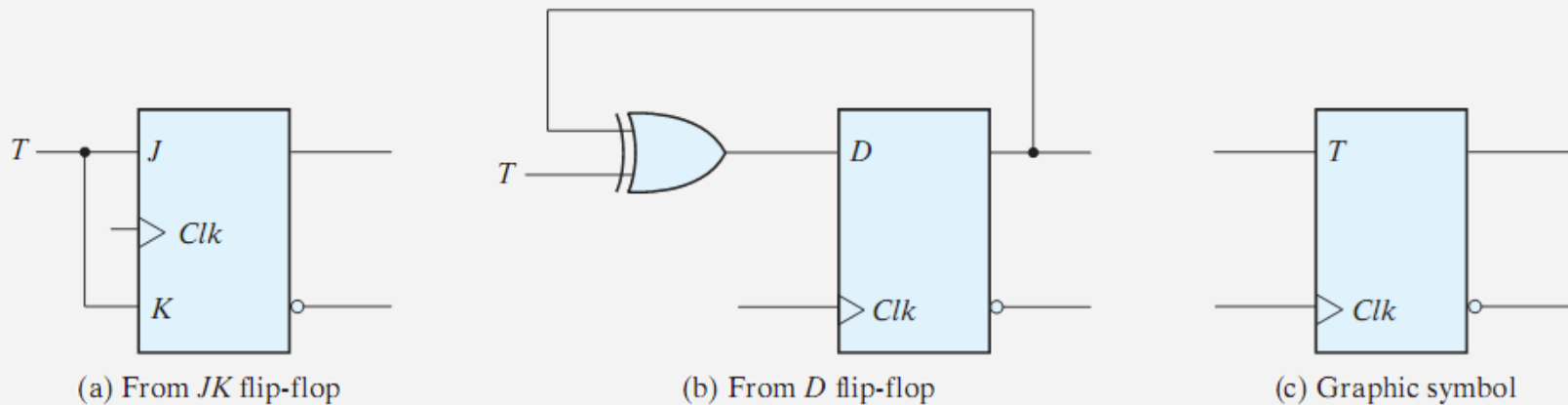
T Flip-Flop

■ پیاده‌سازی فلیپ‌فلاپ **T**:

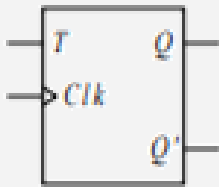
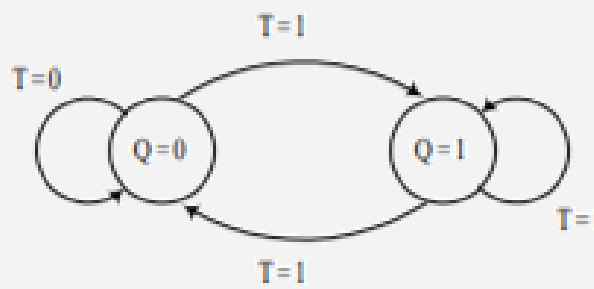
با استفاده از فلیپ‌فلاپ **D** و گیت **XOR**:

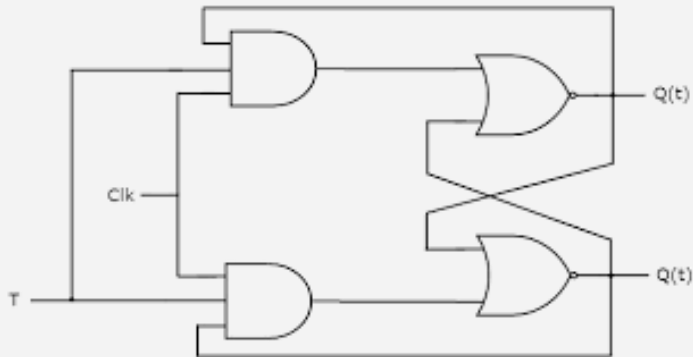
✓ خروجی فعلی **Q** را با ورودی **T** از طریق **XOR** ترکیب کرده و به ورودی **D** بدهیم.

✓ یعنی: $D = Q \oplus T$



T Flip-Flop

نام / نماد	جدول صحت	دیاگرام حالت / معادله مشخصه	جدول تحریک																														
T 	<table><tr><th><i>T</i></th><th><i>Q</i></th><th><i>Q_{next}</i></th></tr><tr><td>0</td><td>0</td><td>0</td></tr><tr><td>0</td><td>1</td><td>1</td></tr><tr><td>1</td><td>0</td><td>1</td></tr><tr><td>1</td><td>1</td><td>0</td></tr></table>	<i>T</i>	<i>Q</i>	<i>Q_{next}</i>	0	0	0	0	1	1	1	0	1	1	1	0	 $Q_{next} = TQ' + T'Q = T \oplus Q$	<table><tr><th><i>Q</i></th><th><i>Q_{next}</i></th><th><i>T</i></th></tr><tr><td>0</td><td>0</td><td>0</td></tr><tr><td>0</td><td>1</td><td>1</td></tr><tr><td>1</td><td>0</td><td>1</td></tr><tr><td>1</td><td>1</td><td>0</td></tr></table>	<i>Q</i>	<i>Q_{next}</i>	<i>T</i>	0	0	0	0	1	1	1	0	1	1	1	0
<i>T</i>	<i>Q</i>	<i>Q_{next}</i>																															
0	0	0																															
0	1	1																															
1	0	1																															
1	1	0																															
<i>Q</i>	<i>Q_{next}</i>	<i>T</i>																															
0	0	0																															
0	1	1																															
1	0	1																															
1	1	0																															



Flip-Flop Characteristic Table

عملکرد یک فلیپ‌فلاپ را می‌توان به صورت جدولی تعریف کرد که وضعیت بعدی را بر اساس وضعیت فعلی و ورودی‌ها نشان می‌دهد.

- $Q(t)$: نمایانگر وضعیت فعلی فلیپ‌فلاپ است، یعنی مقدار خروجی قبل از رسیدن لبه کلاک
- $Q(t+1)$: نمایانگر وضعیت بعدی فلیپ‌فلاپ است، یعنی مقدار خروجی بعد از لبه کلاک (تغییر در لبه فعال)
- در این جدول که معمولاً به آن **جدول مشخصه** گفته می‌شود، نحوه واکنش فلیپ‌فلاپ به ترکیب‌های مختلف ورودی‌ها و وضعیت فعلی مشخص می‌شود.
- برای هر نوع فلیپ‌فلاپ (مانند D، JK، T)، این جدول متفاوت است.

D Flip-Flop		JK Flip-Flop		T Flip-Flop	
D	$Q(t+1)$	$J \ K$	$Q(t+1)$	T	$Q(t+1)$
0	0 Reset	0 0	$Q(t)$ No change	0	$Q(t)$ No change
1	1 Set	0 1	0 Reset	1	$Q'(t)$ Complement
		1 0	1 Set		
		1 1	$Q'(t)$ Complement		

Flip-Flop Characteristic Equation

■ **معادله مشخصه** عملکرد یک فلیپ فلاپ را به صورت یک رابطه ریاضی بیان می کند.

- For D Flip-Flop: $Q(t + 1) = D$
- For JK Flip-Flop: $Q(t + 1) = J Q'(t) + K' Q(t)$
- For T Flip-Flop: $Q(t + 1) = T \oplus Q(t)$

D Flip-Flop		JK Flip-Flop		T Flip-Flop	
D	$Q(t+1)$	$J \ K$	$Q(t+1)$	T	$Q(t+1)$
0	0 Reset	0 0	$Q(t)$ No change	0	$Q(t)$ No change
1	1 Set	0 1	0 Reset	1	$Q'(t)$ Complement
		1 0	1 Set		
		1 1	$Q'(t)$ Complement		

- در یک مدار ترتیبی، حافظه داخلی وجود دارد.
- خروجی مدار، تابعی از **ورودی‌های جاری** و **وضعیت فعلی** است.
- مقدار ذخیره‌شده در حافظه، وضعیت فعلی را تعریف می‌کند.
- به صورت مشابه، **وضعیت بعدی** نیز به ورودی‌های فعلی و وضعیت فعلی بستگی دارد.
- دو نوع مدار ترتیبی داریم:
 - **مدارهای ترتیبی همزمان:** با سیگنال ساعت کار می‌کنند و پیاده‌سازی آن‌ها ساده‌تر است.
 - **مدارهای ترتیبی غیرهمزمان:** فاقد سیگنال ساعت هستند.
- دو نوع عنصر حافظه در این مدارها استفاده می‌شود:
 - **لچ‌ها:** به سطح سیگنال ساعت حساس‌اند.
 - **فلیپ‌فلاپ‌ها:** به لبه سیگنال ساعت حساس‌اند.
- فلیپ‌فلاپ‌ها حافظه‌های مناسب‌تری برای مدارهای همزمان هستند.
- هر فلیپ‌فلاپ با استفاده از یک **جدول مشخصه**، یک **معادله مشخصه**، یک **دیاگرام حالت**، **جدول تحریک** قابل توصیف می‌باشد.



razeghizade@gmail.com

Razeghizade.pudica.ir

CREADITS: This presentation was created by M.Razeghizadeh
Please keep this slide for attribution