يسم الله الرحمن الرحيم

نظریه زبانها و ماشینها

جلسه ۲

مجتبی خلیلی دانشکده برق و کامپیوتر دانشگاه صنعتی اصفهان



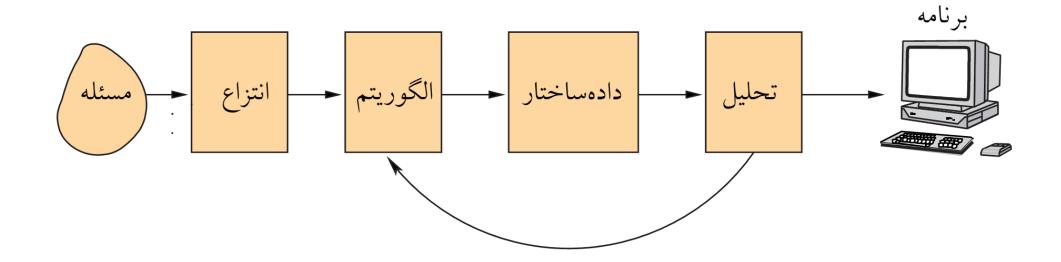
سه سوال اساسی در این درس

- کامپیوترها چه مسائلی را می توانند حل کنند؟
 - چه منابعی برای حل یک مسئله نیاز است؟
 - آیا برخی مسائل از برخی دیگر سختترند؟

❖ حل مسئله: بر مبنای ورودی، تصمیمی گرفته شود یا مقداری محاسبه شود.

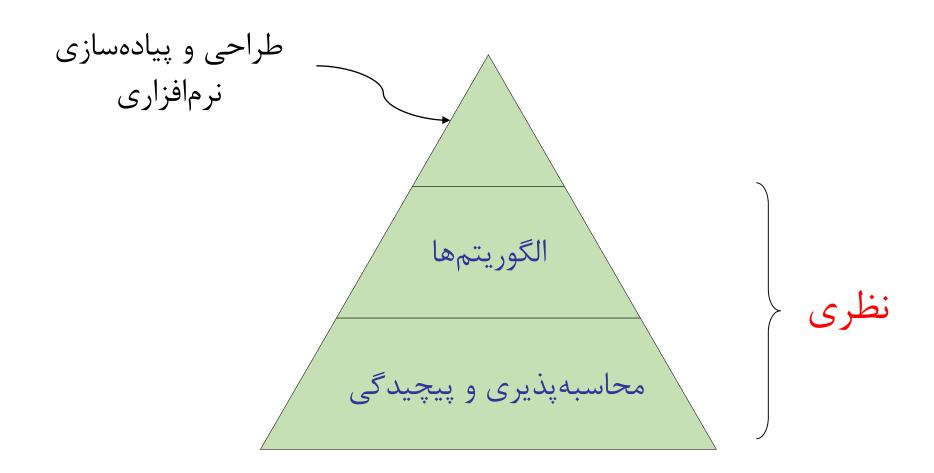


مراحل حل مسئله





حل مسئله





الگوريتم

- قلب برنامههای کامپیوتری، الگوریتمها هستند.
- براى مطالعه الگوريتمها ما بايد بتوانيم به صورت رياضي درباره موارد زير صحبت كنيم:
 - مسائل محاسباتی
 - كامپيوترها
 - الگوريتمها



درباره الگوريتمها

درس ساختمان گسسته

○ آیا درستند؟

درس طراحي الگوريتم-نظريه پيچيدگي

○ آیا روش بهتری برای حل همان مسئله وجود دارد؟

نظریه محاسبهپذیری

آیا هر مسئله جواب دارد؟

○ اگر دارد، آیا این جواب را میتوان با یک الگوریتم بدست آورد؟

آيا هر مسئله يک الگوريتم دارد؟

مسئله



- چند مثال:
- تحت n عدد صحیح، لیست مرتب شده آن را بیابید.
- در یک گراف، کوتاهترین مسیر بین دو گره مشخص را بیابید.
 - تجزیه n=pq به فاکتورهایش را بیابید.
- تعیین کنید آیا یک چند جملهای چند متغیره با ضرایب صحیح دارای جواب صحیح است یا خیر.



درباره الگوريتم

- ما براى همه مسائل الگوريتم نداريم (يک اثبات براى آن وجود دارد).
- برای بسیاری از مسائل، متاسفانه یا خوشبختانه ما اطلاعات کمی درباره سریعترین الگوریتمهای متناظر آنها داریم.
 - مثل فاكتور كردن n=pq
 - چنانچه الگوریتم سریعی برای آنها پیدا شود، دنیا تغییر خواهد کرد.



امكانناپذيري

چرا علاقه داریم درباره امکانناپذیری برخی مسائل تحقیق کنیم؟

○ مثلا، زمانی تصور میشد میتوان ماشینی ساخت که انرژی مصرف نکند.

بعدها، فیزیکدانان نشان دادند چنین چیزی امکان ندارد.

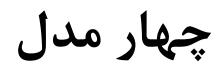
فهم امکانناپذیرها کمک میکند وقت صرف آنها نکنید. و سرعت حل ...



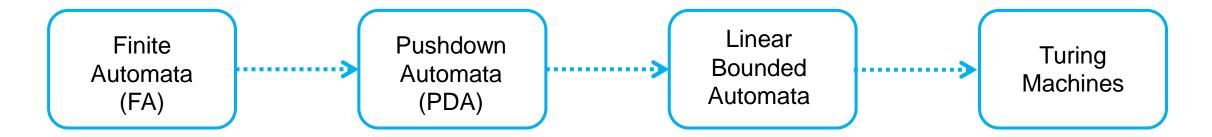
o مسئله رنگ آمیزی گراف: تخصیص رنگ به راسهای یک گراف به طوریکه هیچ دو راس مجاوری همرنگ نباشند و تعداد رنگها کمینه باشد.



جنبه دیگر آن برای توسعه دهندگان نرمافزار این است که تشخیص دهند یک مسئله قابل حل (به صورت عام یا در زمان کارآمد) است یا خیر.





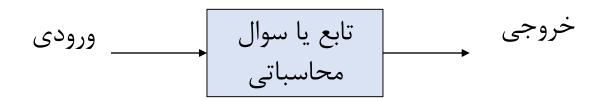




- اتوماتای متناهی
- حافظه محدود
 زبانها، عبارات و گرامرهای منظم (regular)



مسائل محاسباتی



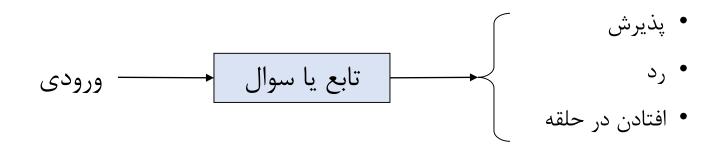


Decision problem

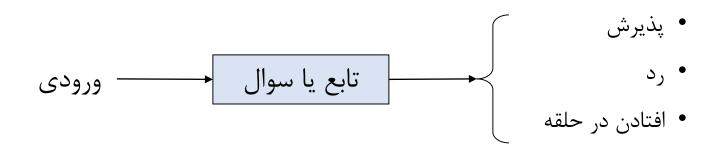
- مسائلی که در این درس در نظر میگیریم اغلب از نوع تصمیم هستند (جواب بله/خیر):
 - آیا دو عدد a و b برابرند؟
 - آیا مقدار X در مجموعه S قرار دارد؟
 - مسائل دیگری نیز هستند، مانند «پیدا کنید» ها که ما کمتر به آنها میپردازیم.



Decision problem



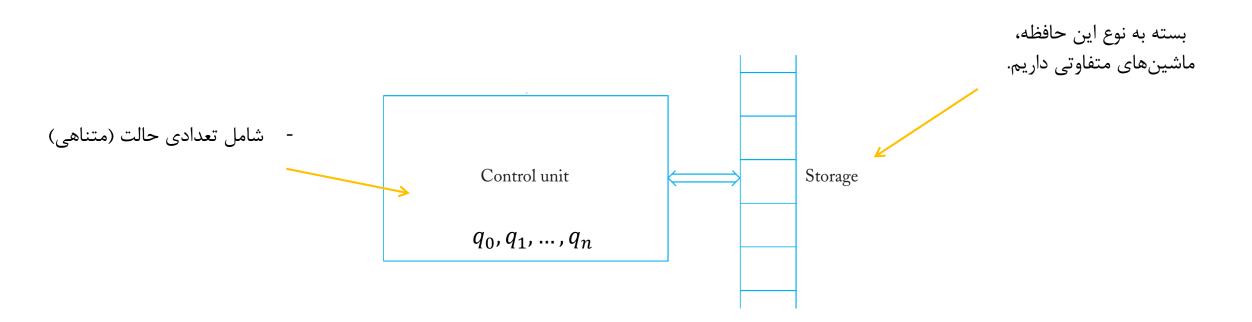




- ما میخواهیم از ساده ترین فرمول بندی ریاضی برای محاسبه شروع کنیم؛ پس:
 - برای جعبه ماشین یک مدل ساده در نظر میگیریم.
 - تلاش میکنیم مسائلی که میتواند حل کند را مشخص کنیم.
 - مسائلی که این مدل ساده قادر به حلشان نیست را تعیین کنیم.
 - ماشینمان را قوی تر کنیم تا این محدودیت را برطرف کنیم.

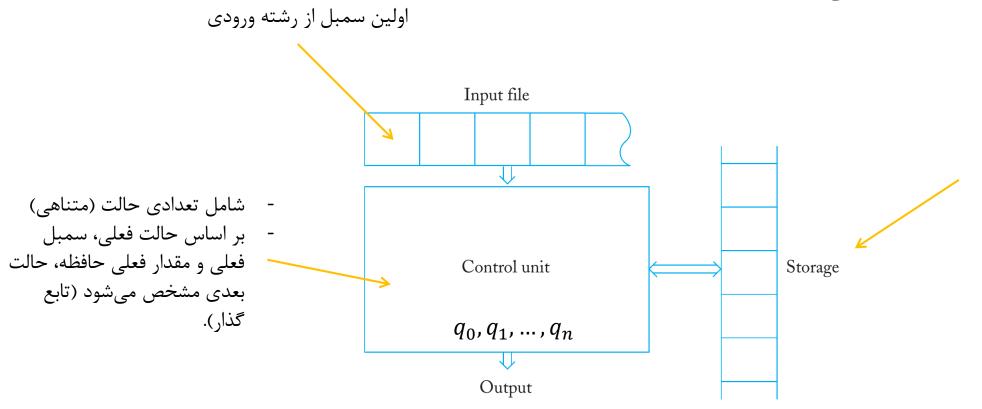


○ یک اتوموتن، یک مدل انتزاعی از یک کامپیوتر دیجیتال است.





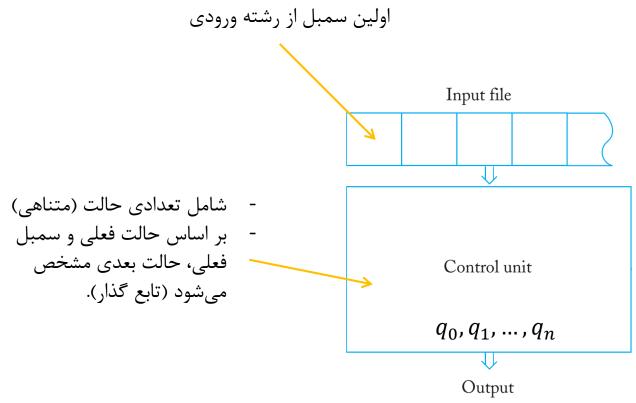
○ یک اتوموتن، یک مدل انتزاعی از یک کامپیوتر دیجیتال است.



بسته به نوع این حافظه، ماشینهای متفاوتی داریم.



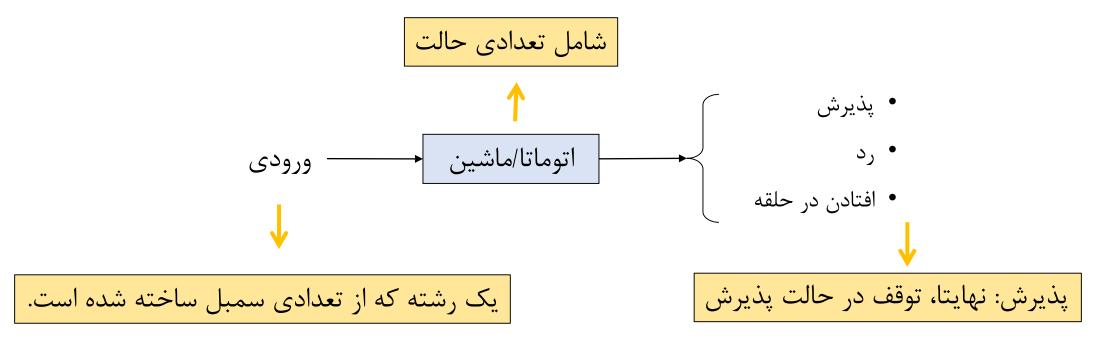
○ یک اتوموتن، یک مدل انتزاعی از یک کامپیوتر دیجیتال است.



Finite Automata (FA)

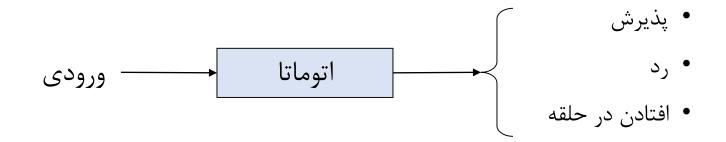


Decision problem





تشخیص زبان



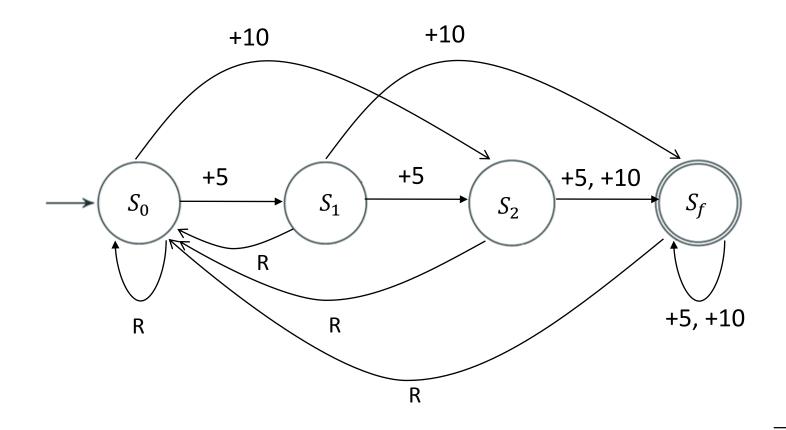
مجموعه همه رشتههایی که به پذیرش منتهی میشوند، زبانی است که ماشین تشخیص میدهد.

$$L = \{w \mid M \ accepts \ w\}$$



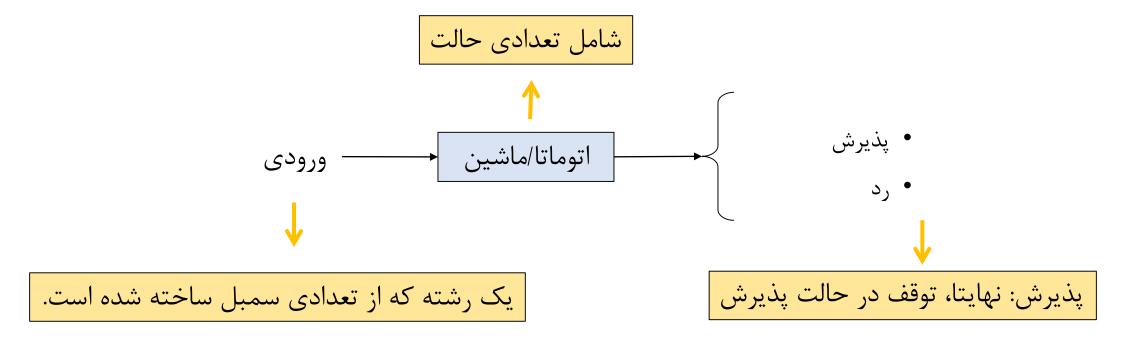
مثال زیر را در نظر بگیرید:





IUT-ECE

Decision problem



○ مجموعه همه رشتههایی که به پذیرش منتهی میشوند، زبانی است که ماشین تشخیص میدهد.

$$L = \{w \mid M \ accepts \ w\}$$



نمایش ورودی

۰ برای محاسبه، نیاز به نمایش مناسبی از داده ورودی داریم.

الفبا



 Σ الفبای Σ یک مجموعه متناهی غیرتهی از سمبلهاست.

○ مثال:

$$\Sigma_1 = \{0, 1\}$$

$$\Sigma_2 = \{\texttt{a}, \texttt{b}, \texttt{c}, \texttt{d}, \texttt{e}, \texttt{f}, \texttt{g}, \texttt{h}, \texttt{i}, \texttt{j}, \texttt{k}, \texttt{l}, \texttt{m}, \texttt{n}, \texttt{o}, \texttt{p}, \texttt{q}, \texttt{r}, \texttt{s}, \texttt{t}, \texttt{u}, \texttt{v}, \texttt{w}, \texttt{x}, \texttt{y}, \texttt{z}\}$$

$$\Gamma = \{\texttt{0}, \texttt{1}, \texttt{x}, \texttt{y}, \texttt{z}\}$$

رشته

○ به هر دنباله متناهی از سمبلهای الفبا، یک رشته روی الفبا گوییم.

○ مثال:

$$\Sigma_1 = \{0, 1\}$$
 — 01011

$$\Sigma_1 = \{0, 1\} \longrightarrow \epsilon \quad (\lambda)$$



رشته

- به هر دنباله متناهی از سمبلهای الفبا، یک رشته روی الفبا گوییم.
 - است. Σ^* نشان دهنده مجموعه همه رشتهها روی Σ است.
 - است. Σ^+ نشان دهنده مجموعه همه رشتههای غیرتهی روی Σ^+



- a, b مجموعه رشتههای متناهی بر روی (a,b * o
 - شامل رشته تهی ع (با اندازه صفر)
 - a, aa, aaa شامل •
 - شامل b, bb, bbb •
 - ab, ababab, aaaaaaabbb شامل
 - شامل دنبالههای نامتناهی نیست
 - تعداد نامتناهی عضو





$$x = bab$$
, $y = abbaab$

Operation	Name	Example
x	Length	x =3
xy	Concatenation	xy = bababbaab
x^n	Repetition	$x^3 = babbabbab, x^0 = \lambda$
x^*	Kleene Star	$x^* = \{\lambda, bab, babbab, \ldots\}$
x^R	Reversal	$y^R = baabba$

زبان



- یک زبان صوری (روی الفبای Σ)، یک زیرمجموعه از Σ^* است.
- زبانها مسائل با جواب بله/خیر را که در نظر خواهیم گرفت نشان میدهند.
- $\Sigma_1 = \{a,b,...,z\}$ جمه رشتههای شامل زیررشته bo بر روی الفبای همه رشتههای همه رشتههای صناعی الفبای

For example: boss, body, fibo are in L1

 $L_1 = \{x \in \Sigma_1^* \mid x \text{ contains the substring "bo"}\}$



$$\Sigma_2 = \{0,1,...,9\}$$

$$L_2 = \{x \in \Sigma_2^* \mid x \text{ is dividable by 3}\}$$



$$\Sigma_3 = \{a, b\}$$

$$L_3 = \{ w \in \Sigma_2^* \mid |w| = 3 \}$$

 $L_3 = \{aaa, aab, aba, baa, baa, bab, abb, bbb\}$



است.
$$\Sigma = \{a,b\}$$
 است. $\Sigma = \{a,b\}$ است. $L_4 = \{a^nb^n \mid n \geq 0\}$ است.

$$L_4 = \{\epsilon, ab, aabb, \dots\}$$



عملگرهای روی زبان

- هر رشته از زبان L را گاها کلمه (word) یا جمله (sentence) گوییم.
- هر زبان یک مجموعه است. بنابراین، عملیات مربوط به مجموعهها بر روی زبان قابل اعمال است.
 - مجموعه تهی $\emptyset = \{\}$ یک زبان است. \circ

IUT-ECE

عملگرهای روی زبان

و B دو زبان صوری $A \circ$

- Complement: $\overline{A} = \{ w \mid w \notin A \}$
- Union: $A \cup B = \{ w \mid w \in A \text{ or } w \in B \}$
- Intersection: $A \cap B = \{ w \mid w \in A \text{ and } w \in B \}$
- Reverse: $A^R = \{ w_1 ... w_k \mid w_k ... w_1 \in A \}$
- Concatenation: $A \circ B = \{ vw \mid v \in A \text{ and } w \in B \}$
- Star: $A^* = \{ w_1 ... w_k \mid k \ge 0 \text{ and each } w_i \in A \}$ = $\{ \epsilon \} \cup A \cup AA \cup AAA \cup AAAA \cup ...$



عملگرهای روی زبان

EXAMPLE 1.24

Let the alphabet Σ be the standard 26 letters $\{a, b, ..., z\}$. If $A = \{good, bad\}$ and $B = \{boy, girl\}$, then

 $A \cup B = \{ \text{good}, \text{bad}, \text{boy}, \text{girl} \},$

 $A \circ B = \{ goodboy, goodgirl, badboy, badgirl \}, and$

 $A^* = \{ \varepsilon, \text{good, bad, goodgood, goodbad, badgood, badbad,} \\ \text{goodgoodgood, goodgoodbad, goodbadgood, goodbadbad,} \dots \}.$