

Teori Bahasa Automata

< Finite State Automata >

< Minggu-4th (29 Agustus 2025) >

Topics of the day

- 1.Reduksi State pada DFA
- 2.Non Deterministik Finite Automata
 (NFA)
- 3. Ekuivalensi NFA ke DFA

For more info: SLIDESGO | BLOG | FAQS You can visit our sister projects:
FREEPIK | FLATICON | STORYSET | WEPIK | VIDEVO



Review

Buatlah FA Berikut!

```
: {q0, q1, q2}
Q
Σ : {a, b}
      : \delta(q0, a) \rightarrow q1
       \delta(q0, b) \rightarrow q2
        \delta(q1, a) \rightarrow q0
        \delta(q1, b) \rightarrow q2
        \delta(q2, a) \rightarrow q2
        \delta(q2, b) \rightarrow q1
q<sub>0</sub> : {q<sub>0</sub>}
      : {q2}
```



01 { . .

Reduksi State pada DFA



Introduction

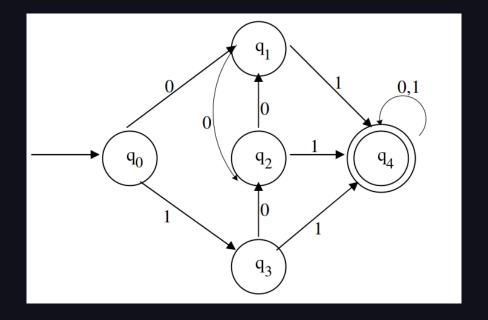
Ada dua buah istilah yang perlu diketahui yaitu :

- 1. Distinguishable yang berarti dapat dibedakan.
- Indistinguishable yang berarti tidak dapat dibedakan.

Langkah Penyederhanaan

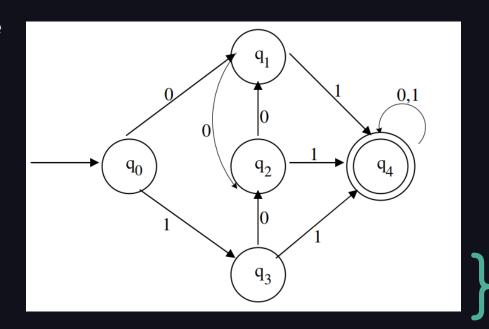
- 1. Identifikasilah setiap kombinasi state yang mungkin
- State yang berpasangan dengan state akhir merupakan state yang distinguishable
- 3. Untuk pasangan state lainnya, Jika mendapat input yang sama dan salah satu mencapai state akhir, maka pasangan state tersebut disebut distinguishable
- 4. Kelompokkan pasangan state yang indistinguishable
- 5. Reduksi state FA

Langkah Penyederhanaan (Contoh)



Langkah Penyederhanaan (Contoh)

```
1. Identifikas kombinasi state
{q0, q1}
{q0, q2}
{q0, q3}
{q0, q4}
{q1, q2}
{q1, q3}
{q1, q4}
{q2, q3}
{q2, q4}
{q3, q4}
```



```
    Langkah Penyederhanaan (Contoh)
```

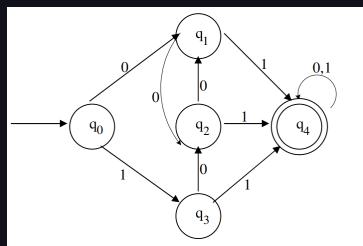
```
2. State yang berpasangan {q2, q3}
   dengan state akhir merupakan {q2, q4} → distinguishable
   state yang distinguishable {q3, q4} → distinguishable
{q0, q1}
{q0, q2}
{q0, q3}
\{q0, q4\} \rightarrow distinguishable
{q1, q2}
{q1, q3}
\{q1, q4\} \rightarrow distinguishable
```

Langkah Penyederhanaan (Contoh)

3. Untuk pasangan state lainnya, Jika mendapat input yang sama dan salah satu mencapai state akhir, maka pasangan state

```
tersebut disebut distinguishable
```

```
{q0, q1}
{q0, q2}
{q0, q3}
{q1, q2}
{q1, q3}
{q2, q3}
```



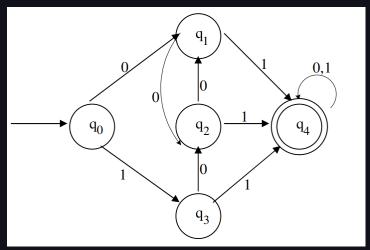
Langkah Penyederhanaan (Contoh)

3. Untuk pasangan state lainnya, Jika mendapat input yang sama dan salah satu mencapai state akhir, maka pasangan state

tersebut disebut distinguishable

{q0, q1}

| State | Input | |
|----------------|-------|----------------|
| | 0 | 1 |
| q _e | q_1 | q ₃ |
| q_1 | q_2 | q ₄ |



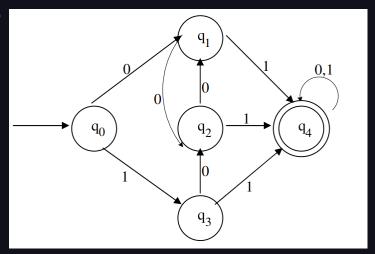
Langkah Penyederhanaan (Contoh)

3. Untuk pasangan state lainnya, Jika mendapat input yang sama dan salah satu mencapai state akhir, maka pasangan state

tersebut disebut distinguishable

 $\{q0, q1\} \rightarrow distinguishable$

| State | Input | |
|----------------|-------|----------------|
| | 0 | 1 |
| q _e | q_1 | q ₃ |
| q_1 | q_2 | q ₄ |



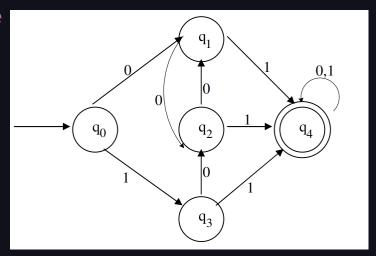
Langkah Penyederhanaan (Contoh)

3. Untuk pasangan state lainnya, Jika mendapat input yang sama dan salah satu mencapai state akhir, maka pasangan state

tersebut disebut distinguishable

 $\{q0, q1\} \rightarrow distinguishable$ $\{q1, q2\} \rightarrow ?$

| State | Input | |
|-------|-------|----------------|
| | Θ | 1 |
| q_1 | q_2 | q ₄ |
| q_2 | q_1 | q ₄ |



Langkah Penyederhanaan (Contoh)

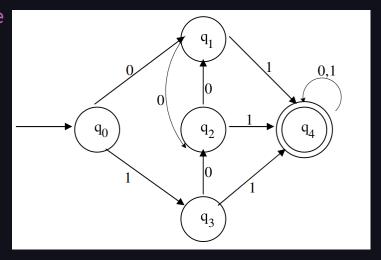
3. Untuk pasangan state lainnya, Jika mendapat input yang sama dan salah satu mencapai state akhir, maka pasangan state

tersebut disebut distinguishable

 $\{q0, q1\} \rightarrow distinguishable$

{q1, q2} → indistinguishable

| State | Input | |
|-------|-------|----------------|
| | Θ | 1 |
| q_1 | q_2 | q ₄ |
| q_2 | q_1 | q ₄ |



Langkah Penyederhanaan (Contoh)

3. Untuk pasangan state lainnya, Jika mendapat input yang sama dan salah satu mencapai state akhir, maka pasangan state

```
tersebut disebut distinguishable {q0, q1} → distinguishable
```

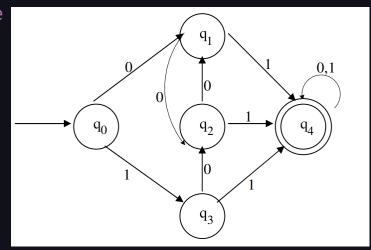
```
\{q0, q2\} \rightarrow ?
```

$$\{q0, q3\} \rightarrow ?$$

{q1, q2} → indistinguishable

```
\{q1, q3\} \rightarrow ?
```

 $\{q2, q3\} \rightarrow ?$



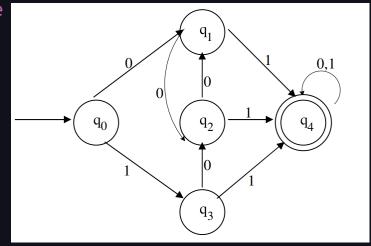
Langkah Penyederhanaan (Contoh)

3. Untuk pasangan state lainnya, Jika mendapat input yang sama dan salah satu mencapai state akhir, maka pasangan state

tersebut disebut distinguishable

```
{q0, q1} → distinguishable
{q0, q2} → distinguishable
{q0, q3} → distinguishable
{q1, q2} → indistinguishable
{q1, q3} → indistinguishable
```

{q2, q3} → indistinguishable



```
    Langkah Penyederhanaan (Contoh)
```

```
4. Kelompokkan pasangan state yang indistinguishable
{q1, q2} → indistinguishable
{q1, q3} → indistinguishable
{q2, q3} → indistinguishable
```

{

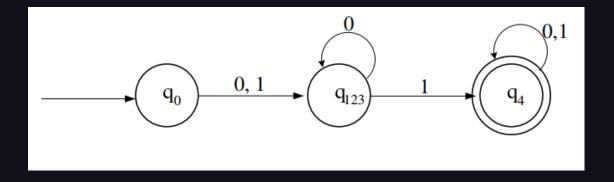
Langkah Penyederhanaan (Contoh)

4. Kelompokkan pasangan state yang indistinguishable
{q1, q2} → indistinguishable
{q1, q3} → indistinguishable
{q2, q3} → indistinguishable

Karena q1 indistinguishable dengan q2 dan q2 indistinguishable dengan q3 , maka bisa dikatakan bahwa q1, q 2 , dan q3 saling indistinguishable dan dapat dijadikan satu state

Langkah Penyederhanaan (Contoh)

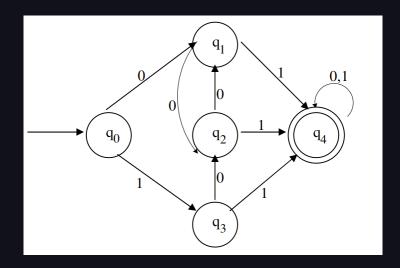
5. Reduksi state FA

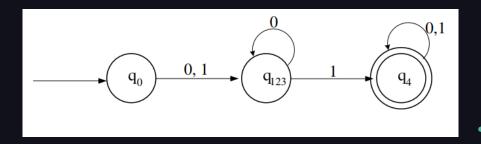




Langkah Penyederhanaan (Contoh)

5. Reduksi state FA





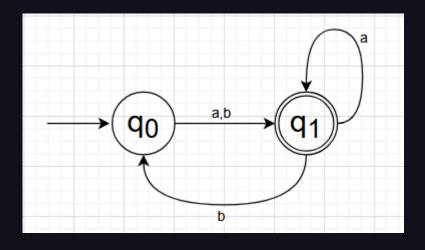
02 { . .

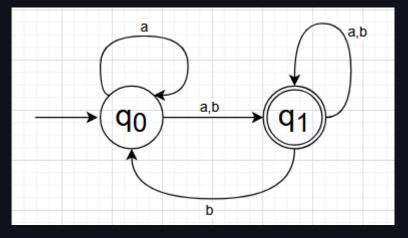
Non Deterministik Finite Automata (NDFA)



Non Deterministik FA (NDFA)

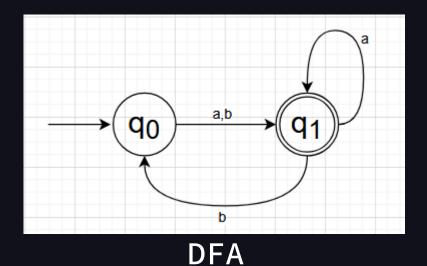
Perhatikan!

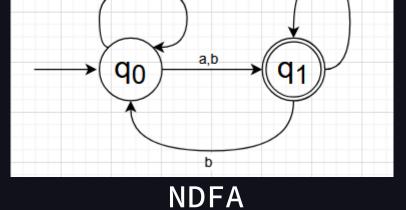




Non Deterministik FA (NDFA)

Perhatikan!





Non Deterministik FA (NDFA)

Contoh!

```
Gambarlah diagram NFA
                                                      \delta(q1, a) \rightarrow \emptyset
                                                      \delta(q1, b) \rightarrow \{q2\}
berikut:
                                                      \delta(q2, a) \rightarrow \{q2\}
Q : \{q0, q1, q2, q3, q4\}
Σ :{a, b}
                                                      \delta(q2, b) \rightarrow \{q2\}
                                                      \delta(q3, a) \rightarrow \{q4\}
q0:{q0}
                                                      \delta(q3, b) \rightarrow \emptyset
F: {q2, q4}
\delta : \delta(q0, a) \rightarrow \{q0, q3\}
                                                      \delta(q4, a) \rightarrow \{q4\}
       \delta(q0, b) \rightarrow \{q0, q1\}
                                                      \delta(q4, b) \rightarrow \{q4\}
```

03 { . .

Ekuivalensi NFA ke DFA

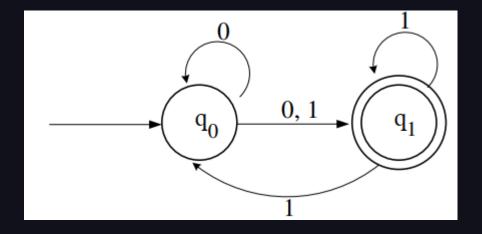


Introduction

Dari sebuah mesin Non-Deterministic Finite Automata dapat dibuat mesin Deterministic Finite Automata-nya yang ekuivalen (bersesuaian). Ekuivalen di sini artinya mampu menerima bahasa yang sama.

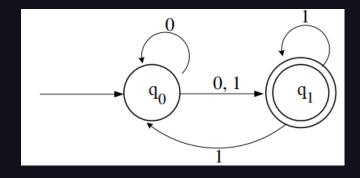


Contoh



1. Buat tabel transisi

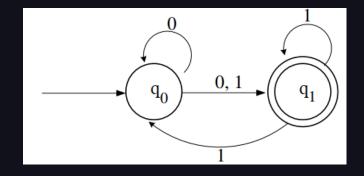
| State | Input | |
|----------------|---------|---------|
| | 0 | 1 |
| q _e | {q0,q1} | {q1} |
| q_1 | Ø | {q0,q1} |





2. Tentukan state baru dan transisinya

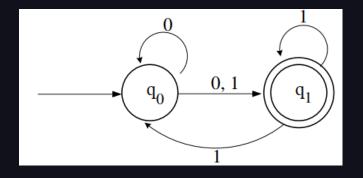
| State | Input | |
|----------------|---------|---------|
| | 0 | 1 |
| q _e | {q0,q1} | {q1} |
| q_1 | Ø | {q0,q1} |





2. Tentukan state baru dan transisinya

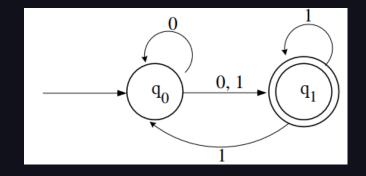
| State | Input | |
|----------------|---------------|-----------------------------------|
| | 0 | 1 |
| q _e | $\{q_0,q_1\}$ | {q1} |
| q_1 | Ø | {q ₀ ,q ₁ } |
| $\{q_0,q_1\}$ | $\{q_0,q_1\}$ | $\{q_0,q_1\}$ |





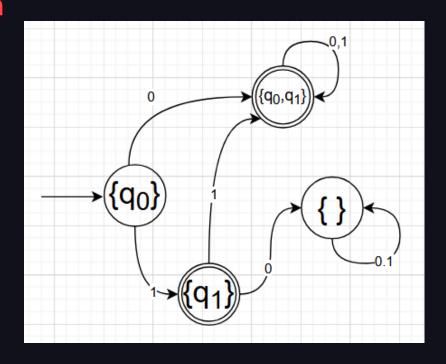
2. Tentukan state baru dan transisinya

| State | Input | |
|----------------|---------------|---------------|
| | 0 | 1 |
| q _e | $\{q_0,q_1\}$ | {q 1 } |
| q_1 | Ø | $\{q_0,q_1\}$ |
| $\{q_0,q_1\}$ | $\{q_0,q_1\}$ | $\{q_0,q_1\}$ |
| Ø | Ø | Ø |

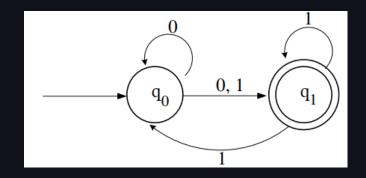


3. Gambar diagramnya

| State | Input | |
|-------------------|---------------|---------------|
| | 0 | 1 |
| {q₀} | $\{q_0,q_1\}$ | {q1} |
| {q ₁ } | Ø | $\{q_0,q_1\}$ |
| $\{q_0,q_1\}$ | $\{q_0,q_1\}$ | $\{q_0,q_1\}$ |
| Ø | Ø | Ø |



NFA to DFA



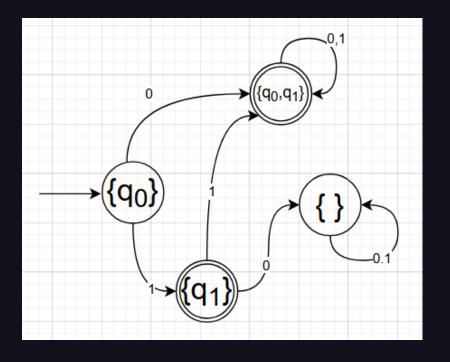
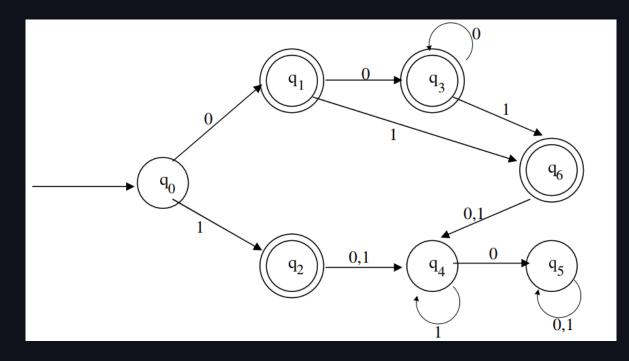




Diagram dan Tabel Transisi Deterministik

Latihan

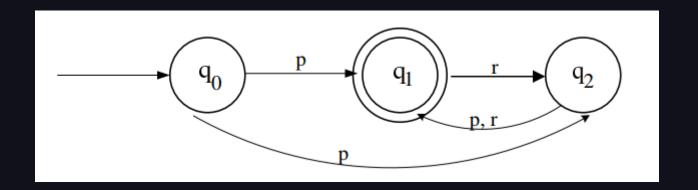
Lakukan reduksi pada DFA berikut!



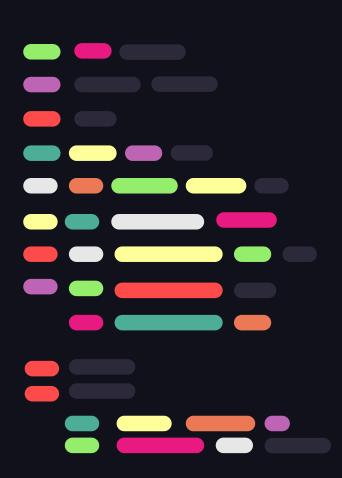


Latihan

Tentukan DFA dari NFA berikut!







どうもありがとうございます

slidesgo