Bahasa Formal (Formal Language)

(Teori Bahasa dan Automata)

Bahasa formal adalah himpunan yang mempunyai anggota-anggota berasal dari Σ^* . Jika Σ adalah alfabet, dan L $\subseteq \Sigma^*$ maka L adalah bahasa.

Untai-untai yang membentuk suatu bahasa berasal dari suatu alfabet Σ .

Contoh:

Bahasa pemrograman C++, atau Java, atau lainnya termasuk bahasa formal

- yang berasal dari alfabet
- $\Sigma = \{a, b, c, ..., z, A, B, C, ..., Z, 0, 1, 2, 9, <, >, =, +, -, *, /, (,), .., &, !, \}$
- % , ^ , { , } , | , ' , : , ;}

Berikut adalah beberapa contoh lain bahasa formal.

- Himpunan seluruh untai yang terdiri dari n buah 0 dan diikuti oleh n buah 1, untuk $n \ge 0$ adalah $L = \{ \lambda, 01, 0011, 000111, ... \}$
- Himpunan seluruh untai terdiri dari jumlah simbol 0 dan 1 yang sama adalah : L = $\{\lambda, 01, 0011, 0101, 1010, 1100, 0110, ...\}$
- Himpunan bilangan biner yang nilainya sama dengan bilangan prima adalah: L = {10, 11, 101, 111, 1011, 1101, ...}
- Σ^* adalah bahasa atas seluruh alfabet Σ
- Ø adalah bahasa kosong merupakan bahasa atas sembarang alfabet
- $\{\lambda\}$ adalah bahasa yang hanya terdiri dari untai kosong, juga merupakan bahasa atas sembarang alfabet.

Perhatikan bahwa:

- Ø # {\lambda}
- Ø tidak memiliki untai
- $\{\lambda\}$ memiliki satu untai

Bahasa dapat didefinisikan dengan menggunakan notasi pembentuk himpunan (setbuilder notation).

$$L = \{w \mid sifat-sifat w\}$$

Dibaca:

L adalah himpunan untai w sedemikian rupa, sehingga memenuhi sifat-sifat w.

- L = {w | w terdiri dari simbol-simbol 0 dan 1 yang jumlahnya sama}
- L = { w | w adalah bilangan bulat biner yang nilainya prima}
- L = {w| w adalah program C++ yang benar sintaksnya}

a. Perangkaian (Concatenation)

```
Misal L_1 dan L_2 merupakan bahasa-bahasa berdasarkan alfabet \Sigma
Perangkaian L_1 dan L_2 ditulis : L_1 . L_2 = {w_1.w_2 | w_1 \in L_1 dan w_2 \in L_2 }
```

Contoh, jika diketahui:

```
L_1 = {ayam, kucing} dan L_2 = {gajah}, Maka L_1 . L_2 = {ayamgajah, kucinggajah}.
```

b. Eksponensiasi (Exponentiation)

```
Misalkan L merupakan suatu bahasa berdasarkan alfabet \Sigma Contoh : 
 Jika L = {ab} berdasarkan alfabet \Sigma, maka: 
 L^o = \{\lambda\} 
 L^1 = L = \{ab\} 
 L^2 = L.L^1 = \{abab\} 
 L^3 = L.L^2 = \{ababab\}
```

c. Gabungan (Union)

Misalkan L_1 dan L_2 adalah bahasa-bahasa berdasarkan suatu abjad Σ .

Gabungan dari L_1 dan L_2 , ditulis $L_1 \cup L_2$, terdiri dari semua untai yang muncul sekurang-kurangnya sekali dalam L_1 dan L_2 .

```
L1 \cup L2 = {x | x \in L<sub>1</sub> atau x \in L<sub>2</sub>}
Contoh :
Misal \Sigma = {0, 1}
L<sub>1</sub> = {\epsilon, 0, 1, 10, 11}
```

$$L_2 = \{\varepsilon, 1, 0110, 11010\}$$

$$L1 \cup L2 = \{\epsilon, 0, 1, 10, 11, 0110, 11010\}$$

d. Irisan (Intersection)

Misalkan L_1 dan L_2 adalah bahasa-bahasa berdasarkan suatu abjad Σ .

Irisan dari L_1 dan L_2 , ditulis $L_1 \cap L_2$, terdiri dari semua untai yang muncul baik di L_1 maupun di L_2 .

$$L_1 \cap L_2 = \{x \mid x \in L_1 \text{ dan } x \in L_2\}$$

Misal
$$\Sigma = \{0, 1\}$$

L1 = $\{\epsilon, 0, 1, 10, 11\}$
L2 = $\{\epsilon, 1, 0110, 11010\}$
L1 \cap L2 = $\{\epsilon, 1\}$

e. Sub Bahasa

```
Misalkan L_1 dan L_2 adalah bahasa-bahasa berdasarkan suatu abjad \Sigma dan jika semua untai di L_1 juga merupakan untai di L_2, maka L_1 disebut sebuah sub bahasa dari L_2. Notasi L_1 \subseteq L_2
```

```
Jika L_1 = {a,aa,aaa} dan L_2 = {a,aa,aaa,aaaa,aaaaa} maka L_1 \subseteq L_2
```

f. Equal (Sama)

Dua buah bahasa L1 dan L2 dikatakan sama jika kedua bahasa tersebut secara persis mempunyai untai-untai yang sama, artinya jika sebagai himpunan-himpunan keduanya persis sama.

Notasi : L1 = L2

g. Star Closure dan Plus Closure

Jika L adalah sebuah bahasa berdasarkan suatu abjad Σ ,

didefinisikan:

1. Star Closure dari L*

$$L^* = \bigcup_{\tilde{n}} = {}_{0}L^{n} = L^{0} + L^{1} + L^{2} + L^{3} + \dots$$

2. Plus Closure dari L⁺

$$L + = \bigcup_{\tilde{n}} = {}_{1}L^{n} = L^{1} + L^{2} + L^{3} + \dots$$

```
Jika L = {a, b}

Maka:
L^{0} = \{\lambda\}
L^{1} = L = \{a, b\}
L^{2} = L.L^{1} = \{aa, ab, ba, bb\}
L^{3} = L^{2}.L = \{aaa, aab, aba, abb, baa, bab, aab, bbb}
L^{*} = L^{0} + L^{1} + L^{2} + L^{3} + ...
L^{*} = \{\lambda, a, b, aa, ab, ba, bb, aaa, aab, aba, abb, baa, bab, aab, bbb. ...}
L^{+} = L^{1} + L^{2} + L^{3} + ...
L^{+} = \{a, b, aa, ab, ba, bb, aaa, aab, aba, abb, baa, bab, aab, bbb. ...}
```