

$$\Sigma = \{a, b, c\}$$

$$S \rightarrow aSb \mid aAb$$

$$\underline{A} \rightarrow aaA \mid aBb$$

$$\underline{B} \rightarrow Bbb \mid c$$

$$L = \left\{ a^m c b^m \mid m, m \geq 2 \wedge m \% 2 = m \% 2 \right\}$$

resto delle divisione per 2

$$S \rightarrow aSb \mid aAb$$

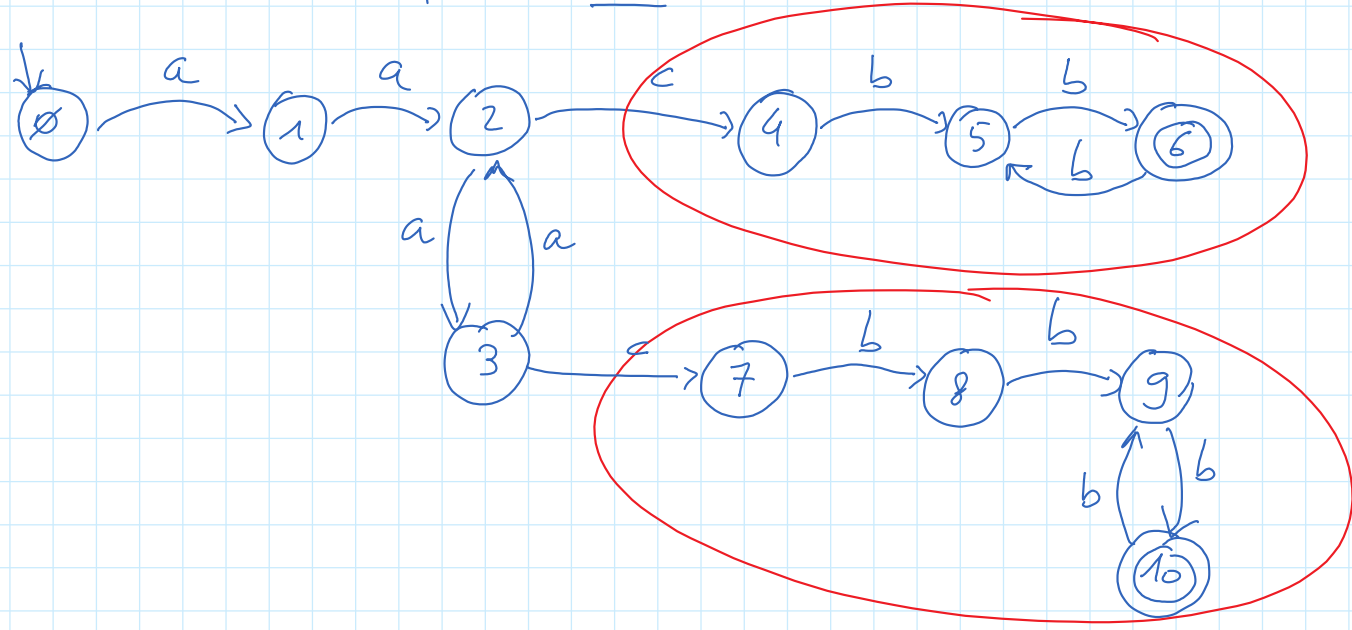
$$A \rightarrow \underline{aA} \mid aBb$$

$$B \rightarrow \underline{Bb} \mid c$$

regolare

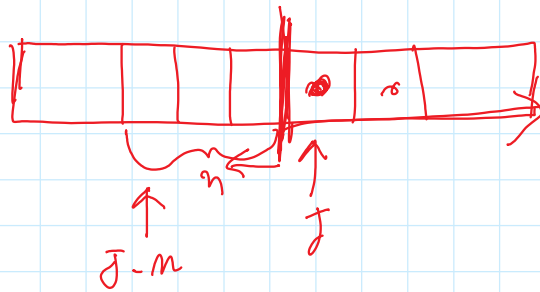
$$L = \left\{ a^m c b^m \mid m, m \geq 2 \right\}$$

$$L = \{ \underline{a^m c b^m} \mid m, m \geq 2 \wedge m \% 2 = m \% 2 \}$$



Si scriva una funzione  $C$  che, dato un array  $a$  di dimensione  $dim$  e un numero naturale  $n$  tale che  $1 \leq n \leq dim$  restituisca il valore di verità delle seguenti formule

$$\forall j \in [n, dim). \quad \underline{a[j]} = \sum_{i \in [j-n, j)} a[i]$$



Somme degli elementi di  $a$  con indici  $i \in [inizio, fine)$

```
int somma (int a[], int inizio, int fine)
```

```
{
    int s = 0;
    int i;
    for (i = inizio; i < fine; i++)
        s = s + a[i];
    return s;
}
```

```
int check (int a[], int dim, int n)
```

```
{
    int ok = 1;
    int i = n;
    while (i < dim && ok)
        ok = (a[i] == a[i-n]);
    return ok;
}
```

```
while (i < dim cc ok)
  if (somma(a, i-m, i) != a[i]) ok = ∅;
  else i++;
return ok;
}
```

Si scriva una funzione C che, dato un array di dimensione  $dim$ , restituisca il valore di verità delle formule:

$$\left( \forall i \in [2, dim). a[i] = \left( \sum_{j: j \in [1, i-1]} a[j] \right) + \left( \sum_{k: k \in [\emptyset, i-2]} a[k] \right) \right)$$

```
int check (int a[], int dim)
{
    int ok = 1;
    int i = 2;
    while (i < dim && ok)
        if (a[i] != somma(a, 1, i) + somma(a, \emptyset, i-1))
            ok = 0;
        else i++;
    return ok;
}
```

$$L = \{a, b, c, d, e\}$$

$$L = \left\{ aa(bb)^n cc(dd)^m ee \mid n > m > \emptyset \right\}$$

Si verifica se il linguaggio è regolare  
 meno (formando un'opportuna  
 dimostrazione) e si definisce una  
 grammatica che lo genera.

Qualunque sia  $n$  prendo la stringa

$$w = aa(bb)^{m+1} cc(dd)^m ee$$

$$|w| \geq n \quad \swarrow \quad e \cdot (m+1)$$

$$\forall x, y, z. \quad w = xyz \wedge |xy| \leq n \wedge y \neq \epsilon$$

$$\Rightarrow \exists i \in \mathbb{N}. \quad xy^i z \notin L$$

$$aa \underbrace{bbb \dots b}_{m-2} b \underbrace{cc d \dots d}_{2m} cc$$

$xy$

1°)

$$x = \epsilon$$

$$y = a$$

$$z = a(bb)^{m+1} cc(dd)^m ee$$

$x = \epsilon$ $y = a^s \quad 0 \leq s < m$
--

...

$$i = \emptyset \quad x y^{\emptyset} z = a (bb)^{m+1} cc (dd)^n ee \notin L$$

2°)

$$x = a$$

$$y = a b^s \quad \emptyset \leq s \leq m-2$$

$$z = b^{2(m+1)-s} cc (dd)^m ee$$

$$i = \emptyset \quad xz = a b^{2(m+1)-s} cc (dd)^m ee \notin L$$

3°)

$$x = a a b^s \quad \emptyset \leq s < m-2$$

$$y = b^t \quad \emptyset < t \leq m-2-s$$

$$z = b^{2(m+1)-s-t} cc (dd)^m ee$$

$$i = \emptyset \quad xz = a a b^{2(m+1)-t} cc (dd)^m ee$$

questa stringa non appartiene al linguaggio perché:

- se  $t = 1$  il numero delle  $b$  in  $xz$  è dispari

- se  $t > 1$  allora

$$2(m+1)-t \neq \underline{2m}$$

numero delle  $d$

Si scriva una funzione C che, dati due array  $a$  e  $b$ , entrambi di dimensione  $dim$ , verifichi la seguente proprietà:

- ogni elemento contenuto in  $a$  in una posizione di indice pari è presente in  $b$
- ogni elemento di  $a$  in posizione dispari è minore di tutti gli elementi di  $b$ .

```
int member (int el, int a[], int dim)
```

```
{ int trovato = 0;
```

```
  int i = 0;
```

```
  while (i < dim && ! trovato)
```

```
    if (a[i] == el) trovato = 1;
```

```
    else i++;
```

```
  return trovato;
```

```
}
```

```
int minore (int el, int a[], int dim)
```

```
{ int ok = 1;
```

```
  int i = 0;
```

```
  while (i < dim && ok)
```



```

    if (el >= a[i]) ok = 0;
    else i++;
return ok;
}

```

```

int check (int a[], int b[], int dim)

```

```

{ int ok = 1;

```

```

  int i = 0;

```

```

  while (i < dim && ok)

```

```

    if (i % 2 == 0)

```

```

      if (!member(a[i], b, dim)) ok = 0;
      else i++;

```

```

    else

```

```

      if (!minor(a[i], b, dim)) ok = 0;

```

```

      else i++;

```

```

return ok;

```

```

}

```

```
int check (int a[], int b[], int dim)
```

```
{ int ok = 1;  
  int i = 0;
```

```
  while (i < dim && ok)
```

```
    if (!member(a[i], b, dim)) ok = 0;
```

```
    else i = i + 1;
```

```
  i = 1;
```

```
  while (i < dim && ok)
```

```
    if (!member(a[i], b, dim)) ok = 0;
```

```
    else i = i + 1;
```

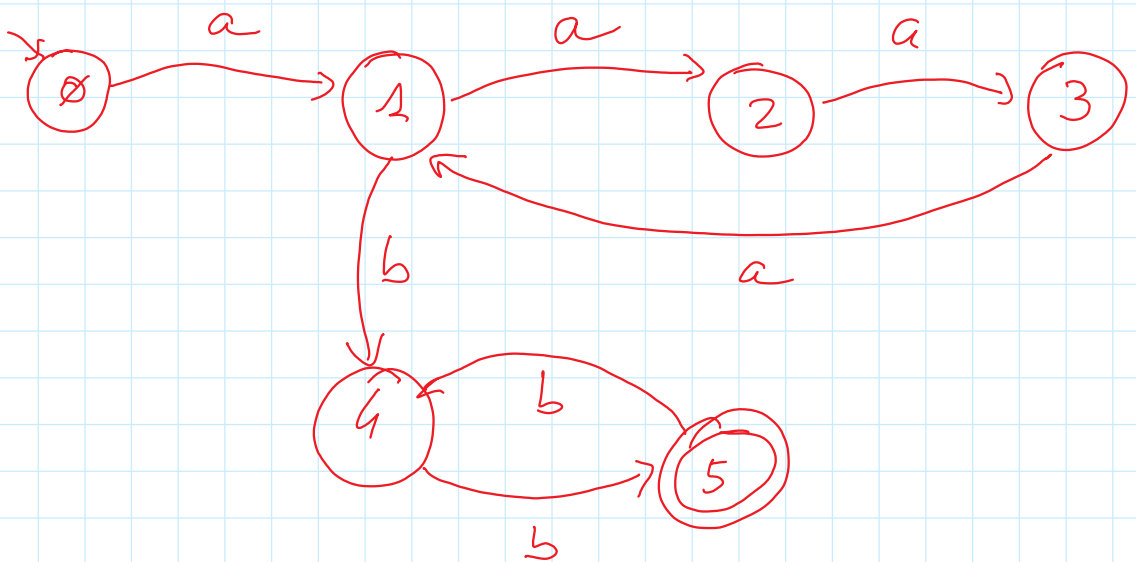
```
  return ok;
```

```
}
```

mercoledì 25 ottobre 2017 12:29  
 Dato il seguente linguaggio, su  $\Sigma = \{a, b\}$

$$L = \left\{ a^m \underline{b^{2m}} \mid m > 0 \wedge \underline{m \% 3 = 1} \wedge m > 0 \right\}$$

si verifichi se il linguaggio è regolare o meno (fornendo un'opportuna dimostrazione) e si definisca una grammatica che lo generi.



$$\begin{array}{lll}
 0 \rightarrow a1 & 1 \rightarrow a2 \mid b4 & 2 \rightarrow a3 \\
 3 \rightarrow a1 & 4 \rightarrow b5 \mid b & 5 \rightarrow b4
 \end{array}$$

$$\begin{array}{l}
 S \rightarrow aB \mid aaaS \\
 B \rightarrow bb \mid bbB
 \end{array}$$

Si scriva una funzione C che,  
dato un array a di dimensione dima e  
un array b di dimensione dimb  
restituisce il valore di verità delle  
seguenti formule

$$(\forall i \in [0, \text{dim}a]).$$

$$(\exists j \in [0, \text{dim}b]).$$

$$((a[i] = b[j]) \wedge$$

$$(\forall k \in [0, \text{dim}b]). (\underline{k \neq j} \Rightarrow \underline{b[j] \neq b[k]}))$$

