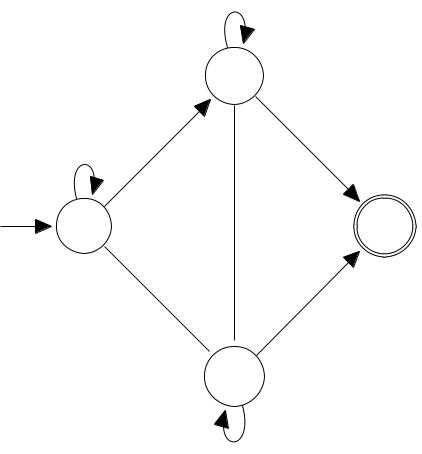
Nyelvek es automatak 2013. oktober 7.

* 1. ZH

1. Az alabbi nemdeterminisztikus automatabol a tanult eljarassal kesz tse el a determinisztikus automatat!

|  |  |  |
| --- | --- | --- |
|  | b |  |
|  | A |  |
| a; b | a | b |
|  |  |
| S | b | C |



"; b b



B

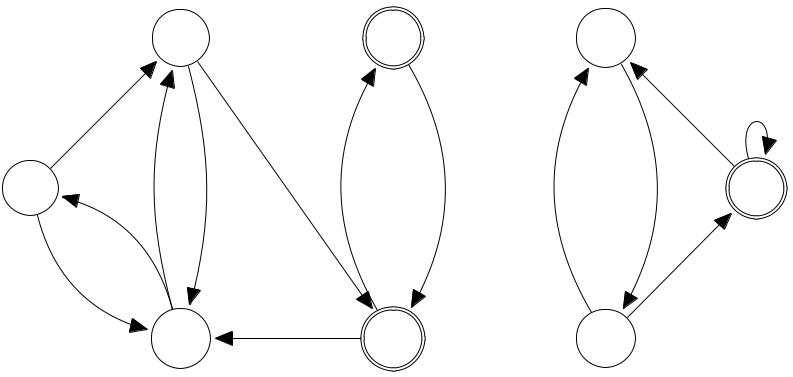
a

1. A tanult eljarast hasznalva minimalizalja az alabbi determinisztikus veges au-tomatat!

b



AC E



|  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
|  |  | a |  |  |  | a | b |
| S |  | b | a a | b | b b | a a | G |
|  |  |  |  |  |  |  |
|  | b |  |  | a |  | b |  |
|  |  | B | D | F |  |
|  |  |  |  |  |



1. Legyen L = faibj c2013i+j j i; j 1g. Bizony tsa be, hogy ez az L nyelv nem regularis!

4. Legyen L az (a + b) bb(a + b) + (a + b) bab(a + b) regularis kifejezes altal adott nyelv. Adjon meg lehet}o legt•obb olyan szot, amik az L nyelv komple-menterevel paronkent megk•ul•onb•oztethet}oek es lassa be, hogy t•obb ilyen szo nincsen.

1. Legyen L egy tetsz}oleges nyelv a abec felett. Kepezz•uk L seg tsegevel az alabbi, L2013-mal jel•olt nyelvet:

L2013 = fw1w2 : : : w2013 j wi 2 , wi 2 L, ha i paros es wi 62L, ha i paratlang. Lassa be, hogy ha L regularis, akkor L2013 is regularis.