## Autómatas y Lenguajes formales 2019-2 Ejercicio Semanal 1

## Sandra del Mar Soto Corderi Edgar Quiroz Castañeda

## 1 de febrero del 2019

- 1. Demuestre las siguientes propiedades de las operaciones sobre cadenas vistas en clase
  - Identidad  $v\epsilon = \epsilon v = v$ .

Por como está definida la concatenación, se tiene que  $v\epsilon = v$ .

Entonces sólo falta verificar que  $\epsilon v = v$ .

Por inducción sobre v.

- Casp base  $v = \epsilon$ 

Entonces  $\epsilon v = \epsilon \epsilon$ 

Y por la definición de concatenación,  $\epsilon \epsilon = \epsilon = v$ .

Por lo tanto  $\epsilon v = v$ 

– Paso inductivo, con hipótesis  $\epsilon v = v$ .

Hay que demostrar que  $\epsilon(va) = va$ , con a un símbolo del alfabeto de v.

Por la definición de la concatenación, tenemos que  $\epsilon(va) = (\epsilon v)a$ .

Y usando la hipótesis, = va.

Por lo que  $\epsilon(va) = va$ 

Por lo tanto,  $v\epsilon = v = \epsilon v$ 

• Longitud |vw| = |v| + |w|.

Por inducción sobre w.

– Caso base  $w = \epsilon$ 

Entonces  $vw = v\epsilon = v$ 

Y por la definición de longitud

$$|vw| = |v| = |v| + 0 = |v| + |\epsilon| = |v| + |w|$$

– Paso inductivo, con hipótesis |vw| = |v| + |w|.

Hay que demostrar que |v(wa)| = |v| + |wa|, con a un símbolo del alfabeto de v.

Como la concatenación asocia (demostrado en clase), tenemos que v(wa) = (vw)a.

Y por la definición longitud, tenemos que |(vw)a| = |vw| + 1.

Y usando la hipótesis |vw| + 1 = |v| + |w| + 1.

Luego, notemos que |wa| = |w| + 1, por la definición de longitud.

Por lo que |v(wa)| = |v| + |w| + 1 = |v| + |wa|.

Por lo tanto, se cumple que |vw| = |v| + |w|.

• Reversa  $(v^R)^R = v$ 

Por inducción sobre v

– Caso base  $v = \epsilon$ .

Entonces  $(v^R)^R = (\epsilon^R)^R = \epsilon^R = \epsilon = v$ , por la definición de reversa.

– Paso inductivo, con hipótesis  $(v^R)^R = v$ .

Hay que demostrar que  $((va)^R)^R = va$ , con a un símbolo del alfabeto de v.

Por definición de reversa,  $(va)^R = av^R$ .

Luego, utilizando la propiedad de  $(uw)^R = w^R u^R$  (demostrada en clase),  $(av^R)^R = (v^R)^R a^R$ .

Y usando la hipótesis,  $(v^R)^R a^R = va^R$ .

Luego, notemos que  $a = \epsilon a$ , por la propiedad de identidad.

Por lo que  $a^R = (\epsilon a)^R = a\epsilon^R = a\epsilon = a$ .

Entonces  $va^R = va$ , por lo que  $((va)^R)^R = va$ .

Por lo tanto, siempre se cumple que  $(v^R)^R = v$ .

- 2. Da todos los prefijos de las siguientes cadenas
  - 1001

Los prefijos son

- -1001, pues  $1001 = 1001 \cdot \epsilon$
- -100, pues  $1001 = 100 \cdot 1$
- -10, pues  $1001 = 10 \cdot 01$
- -1, pues  $1001 = 1 \cdot 001$
- $-\epsilon$ , pues  $1001 = \epsilon \cdot 1001$
- aaabbb

Los prefijos son

- aaabbb, pues aaabbb  $\epsilon$
- -aaabb, pues aaabbb = aaabb  $\cdot$  b
- aaab, pues aaabbb = aaab  $\cdot$  bb
- aaa, pues aaabbb = aaa  $\cdot$  bbb
- aa, pues aaabbb = aa  $\cdot$  abbb
- -a, pues aaabbb  $=a \cdot aabbb$
- $-\epsilon$ , pues aaabbb  $=\epsilon \cdot aaabbb$
- 3. Da todos los sufijos de las siguientes cadenas
  - 1010

Los sufijos son

- -1010, pues  $1010 = \epsilon \cdot 1010$
- -010, pues  $1010 = 1 \cdot 010$
- -10, pues  $1010 = 10 \cdot 10$
- -0, pues  $1010 = 101 \cdot 0$
- $-\epsilon$ , pues  $1010 = 1010 \cdot \epsilon$
- abbabba

Los sufijos son

- abbabba, pues abbabba =  $\epsilon \cdot$  abbabba
- -bbabba, pues abbabba = a  $\cdot$ bbabba
- -babba, pues abbabba = ab $\cdot$ babba
- abba, pues abbabba = abb  $\cdot$  abba
- bba, pues abbabba = abba  $\cdot$  bba
- ba, pues abbabba = abbab · ba
- a, pues abbabba = abbabb · a
- $\epsilon,$ pues abbabba = abbabba  $\cdot\epsilon$
- 4. ¿Porqué  $\epsilon$  es subcadena de cualquier cadena?

Sea  $\boldsymbol{v}$  aquella subcadena cualquiera.

Toda subcadena w de v cumple que  $v=x_1wx_2$  para algunas  $x_1,x_2\in\Sigma^*$ .

Así que con  $x_1 = v, x_2 = \epsilon$ , tenemos que  $v = v\epsilon = v\epsilon\epsilon = x_1\epsilon x_2$ , por la propiedad de identidad de  $\epsilon$ .

Por lo tanto,  $\epsilon$  es subcadena de cualquier cadena.