1. Considérez le langage suivant :

$L = \{w \in \{a, b\}^* \mid |w|_a > |w|_b$

Répondez aux questions suivantes :

Dennez une grammaire hors-contexte G pour laquelle L(G) = L.



$$G = (V, \Sigma, R, S)$$
$$V = \{S, X\}$$
$$\Sigma = \{a, b\}$$

$$R = \begin{cases} S & \to & aSb \mid bSa \mid SS \mid aX \mid Xa \mid a \\ X & \to & aXb \mid bXa \mid XX \mid aX \mid Xa \mid a \mid \epsilon \end{cases}$$

- Transformez votre grammaire G dans la forme normale de Chomsky.
- 1. (INIT) Ajouter une nouvelle variable initiale

$$S_0 \to S$$

$$S \to aSb \mid bSa \mid SS \mid aX \mid Xa \mid a$$

$$X \to aXb \mid bXa \mid XX \mid aX \mid Xa \mid a \mid \epsilon$$

2. (TERM) Éliminer les règles avec des non-terminaux non-isolés

$$S_0 \rightarrow S$$

 $S \rightarrow ASB \mid BSA \mid SS \mid AX \mid XA \mid a$
 $X \rightarrow AXB \mid BXA \mid XX \mid AX \mid XA \mid a \mid \epsilon$
 $A \rightarrow a$
 $B \rightarrow b$

3. (BIN) Éliminer les règles à plus de deux symboles à droite

$$S_{0} \rightarrow S$$

$$S \rightarrow AM \mid BN \mid SS \mid AX \mid XA \mid a$$

$$X \rightarrow AP \mid BQ \mid XX \mid AX \mid XA \mid a \mid \epsilon$$

$$A \rightarrow a$$

$$B \rightarrow b$$

$$M \rightarrow SB$$

$$N \rightarrow SA$$

$$P \rightarrow XB$$

$$Q \rightarrow XA$$

4. (VIDE) Éliminer les règles $A \to \epsilon$

$$S_0 \to S$$

$$S \rightarrow AM \mid BN \mid SS \mid AX \mid XA \mid a \mid A$$

$$X \to AP \mid BQ \mid XX \mid AX \mid XA \mid a$$

(32-7) X-DAX (5-2E)

$$A \rightarrow a$$

$$B \rightarrow b$$

$$M \to SB$$

$$N \to SA$$

$$P \rightarrow XB \mid B$$

$$Q \to XA \mid A$$

5. (UNAIRE) Éliminer les règles $A \to B$

$$S_0 \rightarrow AM \mid BN \mid SS \mid AX \mid XA \mid a \mid A$$

$$S \rightarrow AM \mid BN \mid SS \mid AX \mid XA \mid a \mid A$$

$$X \rightarrow AP \mid BQ \mid XX \mid AX \mid XA \mid a$$

$$A \rightarrow a$$

$$B \rightarrow b$$

$$M \to SB$$

$$N \to SA$$

$$P \rightarrow XB \mid B$$

$$Q \to XA \mid A$$

$$S_0 \to AM \mid BN \mid SS \mid AX \mid XA \mid a$$

$$S \rightarrow AM \mid BN \mid SS \mid AX \mid XA \mid a$$

$$X \rightarrow AP \mid BQ \mid XX \mid AX \mid XA \mid a$$

$$A \rightarrow a$$

$$B \rightarrow b$$

$$M \to SB$$

$$N \to SA$$

$$P \rightarrow XB \mid b$$

$$Q \rightarrow XA \mid a$$

$$G' = (V', \Sigma, R', S_0)$$

$$V' = \{S_0, S, X, A, B, M, N, P, Q\}$$

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

$$\begin{cases}
S_0 \to AM & |BN| |SS| |AX| |XA| \\
S \to AM & |BN| |SS| |AX| |XA| \\
X \to AP & |BQ| |XX| |AX| |XA|
\end{cases}$$

$$R' = \left\{ \begin{array}{c|cccc} S_0 & \to AM & | BN & | SS & | AX & | XA & | a \\ S & \to AM & | BN & | SS & | AX & | XA & | a \\ X & \to AP & | BQ & | XX & | AX & | XA & | a \\ A & \to a & & & & \\ B & \to b & & & \\ M & \to SB & & & \\ N & \to SA & & & \\ P & \to XB & | b & & \\ Q & \to XA & | a & & & \\ \end{array} \right\}$$

12/15

(c) Démontrez formellement (probablement par induction) que L(G) = L.

On démontre que L(G) = L en prouvant que $L(G) \subseteq L$ et $L \subseteq L(G)$.

$L(G) \subseteq L$

Soit $w \in L(G)$, soit y tel que $X \stackrel{n}{\Rightarrow} y$. Puisque X dérive seulement vers des termes dont le nombre de a est supérieur ou égal au nombre de b, $|y|_a \ge |y|_b$. On veut montrer que $w \in L$ (donc que $|w|_a > |w|_b$).

Induction sur n: (n étant le nombre d'étapes pour engendrer w à partir de S)

Cas de base : n = 1

Pour engendrer un mot en 1 étape à partir de S, on a un seul choix :

$$S \stackrel{1}{\Rightarrow} a = w \quad |w|_a = 1 > 0 = |w|_b \quad \checkmark$$

Hypothèse d'induction:

Supposons que si $z \in L(G)$ tel que $S \stackrel{n}{\Rightarrow} z$ alors $z \in L$ donc $|z|_a > |z|_b$. $(n \ge 1)$

Pas d'induction:

On veut montrer que si $w \in L(G)$ tel que $S \xrightarrow{n+1} w$ alors $w \in L$ donc $|w|_a > |w|_b$. $(n \ge 1)$

Si $S \xrightarrow{n+1} w$ alors la première règle appliquée est $S \to aSb$ ou $S \to bSa$ ou $S \to SS$ ou $S \to aX$ ou $S \to Xa$.

- 1. $S \stackrel{1}{\Rightarrow} aSb \stackrel{n}{\Rightarrow} azb = w$ $|w|_a = |z|_a + 1 > |z|_b + 1 = |w|_b \quad \Rightarrow w \in L.$
- 2. $S \stackrel{1}{\Rightarrow} bSa \stackrel{n}{\Rightarrow} bza = w$ $|w|_a = |z|_a + 1 > |z|_b + 1 = |w|_b \implies w \in L.$
- 3. $S \stackrel{1}{\Rightarrow} SS \stackrel{n}{\Rightarrow} z_1 z_2 = w$ $|w|_a = |z_1|_a + |z_2|_a > |z_1|_b + |z_2|_b = |w|_b \quad \Rightarrow w \in L.$
- 4. $S \stackrel{1}{\Rightarrow} aX \stackrel{n}{\Rightarrow} ay = w$ $|w|_a = |y|_a + 1 > |y|_b = |w|_b \implies w \in L.$
- 5. $S \stackrel{1}{\Rightarrow} Xa \stackrel{n}{\Rightarrow} ya = w$ $|w|_a = |y|_a + 1 > |y|_b = |w|_b \implies w \in L.$





$L \subseteq L(G)$

Soit $w \in L$ (donc $|w|_a > |w|_b$). On veut montrer que $w \in L(G)$ $(S \stackrel{*}{\Rightarrow} w)$.

Induction sur n: (n étant la longueur du mot w)

 $\underline{\text{Cas de base}} : n = 1 \Rightarrow w = a$

On a la dérivation $S \stackrel{1}{\Rightarrow} a \Rightarrow w \in L(G)$

Hypothèse d'induction:

Supposons que si $z \in L$ tel que $|z| \le n$ (donc $|z|_a > |z|_b$), alors $z \in L(G)$ (donc $S \stackrel{*}{\Rightarrow} z$). $(n \ge 1)$

Pas d'induction:

On veut montrer que si $w \in L$ tel que |w| = n + 1 (donc $|w|_a > |w|_b$), alors $w \in L(G)$ (donc $S \stackrel{*}{\Rightarrow} w$). $(n \ge 1)$

Puisque |w| = n + 1 et $w \in L$, 5 cas sont possibles :

- 1. w = azb pour |z| = n 1 et $|z|_a > |z|_b$. On a la dérivation $S \stackrel{1}{\Rightarrow} aSb \stackrel{*}{\Rightarrow} azb = w$ (par H.I.) $|w|_a = |z|_a + 1 > |z|_b + 1 = |w|_b \Rightarrow w \in L(G)$
- 2. w = bza pour |z| = n 1 et $|z|_a > |z|_b$. On a la dérivation $S \stackrel{1}{\Rightarrow} bSa \stackrel{*}{\Rightarrow} bza = w$ (par H.I.) $|w|_a = |z|_a + 1 > |z|_b + 1 = |w|_b \Rightarrow w \in L(G)$
- 3. $w = z_1 z_2$ pour $|z_1| + |z_2| = n + 1$, $|z_1| \le n$, $|z_2| \le n$ et $|z_1|_a > |z_1|_b$, $|z_2|_a > |z_2|_b$.

On a la dérivation $S \stackrel{1}{\Rightarrow} SS \stackrel{*}{\Rightarrow} z_1 z_2 = w$ (par H.I.)

 $|w|_a = |z_1|_a + |z_2|_a > |z_1|_b + |z_2|_b = |w|_b \Rightarrow w \in L(G)$

- 4. w = az pour |z| = n et $|z|_a > |z|_b$ On a la dérivation $S \stackrel{1}{\Rightarrow} SS \stackrel{*}{\Rightarrow} az = w$ (par H.I.) $|w|_a = |z|_a + 1 > |z|_b = |w|_b \Rightarrow w \in L(G)$
- 5. w = za pour |z| = n et $|z|_a > |z|_b$ On a la dérivation $S \stackrel{1}{\Rightarrow} SS \stackrel{*}{\Rightarrow} za = w$ (par H.I.) $|w|_a = |z|_a + 1 > |z|_b = |w|_b \Rightarrow w \in L(G)$

W=62 1212 2/2/12/12

 $\Rightarrow L \subseteq L(G)$

Puisque $L(G) \subseteq L$ et $L \subseteq L(G)$ alors L(G) = L.



2. Montrez en utilisant le lemme du pompiste que $L = \{ww^R w \mid w \in \{a, b\}^*\} \notin HC$ où w^R désigne le mot w renversé.

Soit $p \ge 1$ (donné par le pompiste HC). Prenons $k = ww^R w$ avec $w = a^p b^p$, et donc

$$k = ww^R w = a^p b^{2p} a^{2p} b^p$$
 $k \in L \checkmark |k| = 6p \ge p \checkmark$

On comprend que le nombre de a dans la partie gauche $(a^pb^{2p}a^{2p}b^p)$ est égal à la moitié du nombre de a dans la partie droite $(a^pb^{2p}a^{2p}b^p)$ et que le nombre de b dans la partie droite $(a^pb^{2p}a^{2p}b^p)$ est égal à la moitié du nombre de b dans la partie gauche $(a^pb^{2p}a^{2p}b^p)$. Puisque $|vxy| \leq p$, vxy couvre au maximum deux lettres [1].

Cas 1: vxy ne contient que des a:

 $1.1 \ a^p b^{2p} a^{2p} b^p$

$$u = a^m$$
 $v = a^n$ $x = a^r$ $y = a^s$ $z = a^{p-m-n-r-s}b^{2p}a^{2p}b^p$ $n+s > 0, n+r+s \le p$



$$\begin{split} i &= 2: uv^2xy^2z = a^ma^{2n}a^ra^{2s}a^{p-m-n-r-s}b^{2p}a^{2p}b^p \\ &= a^{p+n+s}b^{2p}a^{2p}b^p \\ p+n+s &\neq p \Rightarrow uv^2xy^2z \notin L \end{split}$$

 $1.2 \ a^p b^{2p} a^{2p} b^p$

$$u = a^{p}b^{2p}a^{m} \quad v = a^{n} \quad x = a^{r} \quad y = a^{s} \quad z = a^{2p-m-n-r-s}b^{p} \qquad n+s > 0, \ n+r+s \le p$$

$$i = 2 : uv^{2}xy^{2}z = a^{p}b^{2p}a^{m}a^{2n}a^{r}a^{2s}a^{2p-m-n-r-s}b^{p}$$

$$= a^{p}b^{2p}a^{2p+n+s}b^{p}$$

$$\frac{2p+n+s}{2} \ne p \Rightarrow uv^{2}xy^{2}z \notin L$$

Cas 2 : vxy ne contient que des b :

 $2.1 \ a^p b^{2p} a^{2p} b^p$

$$\begin{split} u &= a^p b^m \quad v = b^n \quad x = b^r \quad y = b^s \quad z = b^{2p-m-n-r-s} a^{2p} b^p \qquad n+s > 0, \; n+r+s \leq p \\ \\ i &= 2 : uv^2 x y^2 z = a^p b^m b^{2n} b^r b^{2s} b^{2p-m-n-r-s} a^{2p} b^p \\ &= a^p b^{2p+n+s} a^{2p} b^p \\ \\ \frac{2p+n+s}{2} \neq p \Rightarrow uv^2 x y^2 z \notin L \end{split}$$



 $2.2 \ a^p b^{2p} a^{2p} b^p$

$$u = a^p b^{2p} a^{2p} b^m$$
 $v = b^n$ $x = b^r$ $y = b^s$ $z = b^{p-m-n-r-s}$ $n+s > 0, n+r+s \le p$

$$i = 2 : uv^2xy^2z = a^pb^{2p}a^{2p}b^mb^{2n}b^rb^{2s}b^{p-m-n-r-s}$$

= $a^pb^{2p}a^{2p}b^{p+n+s}$
 $p + n + s \neq p \Rightarrow uv^2xy^2z \notin L$

Cas 3: vxy contient des a et des b:

 $3.1 \ v$ ne contient que des a et y ne contient que des b:

$$3.1.1 \ a^{p}b^{2p}a^{2p}b^{p} \qquad m+s>0, \ m+n+r+s\leq p$$

$$u=a^{p-m-n} \quad v=a^{m} \quad x=a^{n}b^{r} \quad y=b^{s} \quad z=b^{2p-r-s}a^{2p}b^{p}$$

$$i=2:uv^{2}xy^{2}z=a^{p-m-n}a^{2m}a^{n}b^{r}b^{2s}b^{2p-r-s}a^{2p}b^{p}$$

$$=a^{p+m}b^{2p+s}a^{2p}b^{p}$$

$$p+m\neq p \text{ ou } \frac{2p+s}{2}\neq p\Rightarrow uv^{2}xy^{2}z\notin L$$

$$3.1.2 \ a^{p}b^{2p}a^{2p}b^{p} \qquad m+s>0, \ m+n+r+s\leq p$$

$$u=a^{p}b^{2p}a^{2p-m-n} \quad v=a^{m} \quad x=a^{n}b^{r} \quad y=b^{s} \quad z=b^{p-r-s}$$

$$i=2:uv^{2}xy^{2}z=a^{p}b^{2p}a^{2p-m-n}a^{2m}a^{n}b^{r}b^{2s}b^{p-r-s}$$

$$=a^{p}b^{2p}a^{2p+m}b^{p+s}$$

$$p+s\neq p \text{ ou } \frac{2p+m}{2}\neq p\Rightarrow uv^{2}xy^{2}z\notin L$$

 $3.2 \ v$ ne contient que des b et y ne contient que des a:

3.2.1
$$a^{p}b^{2p}a^{2p}b^{p}$$
 $m+s>0, \ m+n+r+s\leq p$ $u=a^{p}b^{2p-m-n} \quad v=b^{m} \quad x=b^{n}a^{r} \quad y=a^{s} \quad z=a^{2p-r-s}b^{p}$ $i=2:uv^{2}xy^{2}z=a^{p}b^{2p-m-n}b^{2m}b^{n}a^{r}a^{2s}a^{2p-r-s}b^{p}$ $=a^{p}b^{2p+m}a^{2p+s}b^{p}$ $\frac{2p+m}{2}\neq p \text{ ou } \frac{2p+s}{2}\neq p \Rightarrow uv^{2}xy^{2}z\notin L$

3.3
$$v$$
 ne contient que des a et y contient des a et des b :
$$3.3.1 \ a^p b^{2p} a^{2p} b^p \qquad m+r+s>0, \ m+n+r+s\leq p$$

$$u=a^{p-m-n-r} \quad v=a^m \quad x=a^n \quad y=a^r b^s \quad z=b^{2p-s} a^{2p} b^p$$

$$i=0: uv^0 xy^0 z=a^{p-m-n-r} a^n b^{2p-s} a^{2p} b^p$$

$$=a^{p-m-r} b^{2p-s} a^{2p} b^p$$

$$p-m-r\neq p \text{ ou } \frac{2p-s}{2}\neq p \Rightarrow uv^0 xy^0 z\notin L$$

$$3.3.2 \ a^p b^{2p} a^{2p} b^p \qquad m+r+s>0, \ m+n+r+s\leq p$$

$$u=a^p b^{2p} a^{2p-m-n-r} \quad v=a^m \quad x=a^n \quad y=a^r b^s \quad z=b^{p-s}$$

$$i=0: uv^0 xy^0 z=a^p b^{2p} a^{2p-m-n-r} a^n b^{p-s}$$

$$=a^p b^{2p} a^{2p-m-r} b^{p-s}$$

$$p-s\neq p \text{ ou } \frac{2p-m-r}{2}\neq p \Rightarrow uv^0 xy^0 z\notin L$$

 $3.4 \ v$ contient des a et des b et y ne contient que des b:

$$3.4.1 \ a^{p}b^{2p}a^{2p}b^{p} \qquad m+n+s>0, \ m+n+r+s\leq p$$

$$u=a^{p-m} \quad v=a^{m}b^{n} \quad x=b^{r} \quad y=b^{s} \quad z=b^{2p-n-r-s}a^{2p}b^{p}$$

$$i=0:uv^{0}xy^{0}z=a^{p-m}b^{r}b^{2p-n-r-s}a^{2p}b^{p}$$

$$=a^{p-m}b^{2p-n-s}a^{2p}b^{p}$$

$$p-m\neq p \text{ ou } \frac{2p-n-s}{2}\neq p\Rightarrow uv^{0}xy^{0}z\notin L$$

$$3.4.2 \ a^{p}b^{2p}a^{2p}b^{p} \qquad m+n+s>0, \ m+n+r+s\leq p$$

$$u=a^{p}b^{2p}a^{2p-m} \quad v=a^{m}b^{n} \quad x=b^{r} \quad y=b^{s} \quad z=b^{p-n-r-s}$$

$$i=0:uv^{0}xy^{0}z=a^{p}b^{2p}a^{2p-m}b^{r}b^{p-n-r-s}$$

$$=a^{p}b^{2p}a^{2p-m}b^{p-n-s}$$

$$p-n-s\neq p \text{ ou } \frac{2p-m}{2}\neq p\Rightarrow uv^{0}xy^{0}z\notin L$$

3.5 Le cas "v ne contient que des b et y contient des a et des b" n'est pas représenté puisqu'il mèrenait à vxy > p. Il en est de même pour le cas "v contient des a et des b et y ne contient que des a".

30/30 (e) $\max(i,j) \in HC$? Prodvez votre réponsition

3. Est-ce que $L=\{a^ib^jc^h|i,j,h\in\mathbb{N}\ \text{et}\ h=max(i,j)\}\in HC$? Prouvez votre réponse

Soit $p \ge 1$ (donné par le pompiste HC). Prenons $w = a^p b^p c^p$, et donc

$$w = a^p b^p c^p$$
 $w \in L \checkmark |w| = 3p \ge p \checkmark$

Puisque $|vxy| \le p$, vxy couvre au maximum deux lettres.

Cas 1 : vxy ne contient que des $a \left(\mathbf{a}^p b^p c^p \right)$

$$u=a^m \quad v=a^n \quad x=a^r \quad y=a^s \quad z=a^{p-m-n-r-s}b^pc^p \qquad n+s>0, \ n+r+s\leq p$$

$$i = 2 : uv^2xy^2z = a^ma^{2n}a^ra^{2s}a^{p-m-n-r-s}b^pc^p$$
$$= a^{p+n+s}b^pc^p$$
$$|w|_a > |w|_b \text{ et } |w|_a \neq |w|_c \Rightarrow uv^2xy^2z \notin L$$

Cas 2 : vxy ne contient que des b $(a^pb^pc^p)$

$$u = a^p b^m$$
 $v = b^n$ $x = b^r$ $y = b^s$ $z = b^{p-m-n-r-s} c^p$ $n+s > 0, n+r+s \le p$

$$i = 2 : uv^2xy^2z = a^pb^mb^{2n}b^rb^{2s}b^{p-m-n-r-s}c^p$$
$$= a^pb^{p+n+s}c^p$$
$$|w|_a < |w|_b \text{ et } |w|_b \neq |w|_c \Rightarrow uv^2xy^2z \notin L$$

Cas 3 : vxy ne contient que des c $(a^pb^pc^p)$

$$u = a^p b^p c^m$$
 $v = c^n$ $x = c^r$ $y = c^s$ $z = c^{p-m-n-r-s}$ $n+s > 0, n+r+s \le p$

$$\begin{split} i &= 2: uv^2xy^2z = a^pb^pc^mc^{2n}c^rc^{2s}c^{p-m-n-r-s} \\ &= a^pb^pc^{p+n+s} \\ |w|_a &\neq |w|_c \text{ et } |w|_b \neq |w|_c \Rightarrow uv^2xy^2z \notin L \end{split}$$

- Cas 4 : vxy contient des a et des b $(a^pb^pc^p)$
 - $4.1\ v$ ne contient que des a et y ne contient que des b

$$u = a^{p-m-n}$$
 $v = a^m$ $x = a^n b^r$ $y = b^s$ $z = b^{p-r-s} c^p$ $m+s > 0, m+n+r+s \le p$

$$i = 2 : uv^{2}xy^{2}z = a^{p-m-n}a^{2m}a^{n}b^{r}b^{2s}b^{p-r-s}c^{p}$$
$$= a^{p+m}b^{p+s}c^{p}$$
$$|w|_{c} \neq max(|w|_{a}, |w|_{b}) \Rightarrow uv^{2}xy^{2}z \notin L$$

 $4.2 \ v$ contient des a et des b et y ne contient que des b

$$u=a^{p-m} \quad v=a^mb^n \quad x=b^r \quad y=b^s \quad z=b^{p-n-r-s}c^p \quad m+n+s>0, \ m+n+r+s\leq p$$

$$i = 2 : uv^2xy^2z = a^{p-m}(a^mb^n)^2b^rb^{2s}b^{p-n-r-s}c^p$$
$$= a^pb^na^mb^{p+s}c^p$$
$$\Rightarrow uv^2xy^2z \notin L$$

 $4.3 \ v$ ne contient que des a et y contient des a et b

$$u = a^{p-m-n-r}$$
 $v = a^m$ $x = a^n$ $y = a^r b^s$ $z = b^{p-s} c^p$ $m+r+s > 0, m+n+r+s \le p$
$$i = 2 : uv^2 xy^2 z = a^{p-m-n-r} a^{2m} a^n (a^r b^s)^2 b^{p-s} c^p$$
$$= a^{p+m} b^s a^r b^p c^p$$
$$\Rightarrow uv^2 xy^2 z \notin L$$

Cas 5 : vxy contient des b et des c $(a^pb^pc^p)$

 $5.1 \ v$ ne contient que des b et y ne contient que des c

$$\begin{aligned} u &= a^p b^{p-m-n} \quad v = b^m \quad x = b^n c^r \quad y = c^s \quad z = c^{p-r-s} \quad m+s > 0, \ m+n+r+s \leq p \\ \\ &i = 0 : uv^0 x y^0 z = a^p b^{p-m-n} b^n c^r c^{p-r-s} \\ &= a^p b^{p-m} c^{p-s} \\ &|w|_c \neq max(|w|_a, |w|_b) \Rightarrow uv^0 x y^0 z \notin L \end{aligned}$$

 $5.2\ v$ contient des b et des c et y ne contient que des c

$$u = a^{p}b^{p-m} \quad v = b^{m}c^{n} \quad x = c^{r} \quad y = c^{s} \quad z = c^{p-n-r-s} \quad m+n+s > 0, \ m+n+r+s \le p$$

$$i = 2 : uv^{2}xy^{2}z = a^{p}b^{p-m}(b^{m}c^{n})^{2}c^{r}c^{2s}c^{p-n-r-s}$$

$$= a^{p}b^{p}c^{n}b^{m}c^{p+s}$$

$$\Rightarrow uv^{2}xy^{2}z \notin L$$

 $5.3 \ v$ ne contient que des b et y contient des b et c

$$u = a^{p}b^{p-m-n-r}$$
 $v = b^{m}$ $x = b^{n}$ $y = b^{r}c^{s}$ $z = c^{p-s}$ $m+r+s > 0, m+n+r+s \le p$
$$i = 2 : uv^{2}xy^{2}z = a^{p}b^{p-m-n-r}b^{2m}b^{n}(b^{r}c^{s})^{2}c^{p-s}$$
$$= a^{p}b^{p+m}c^{s}b^{r}c^{p}$$
$$\Rightarrow uv^{2}xy^{2}z \notin L$$

Donc $L \notin HC$ par le lemme du pompiste HC.

Références

[1] ANONYME. CSE 2001: Introduction to the theory of computation, Assignment 3 Solutions. URL: https://www.eecs.yorku.ca/course_archive/2012-13/F/2001/SOL/2001a3sol.pdf.