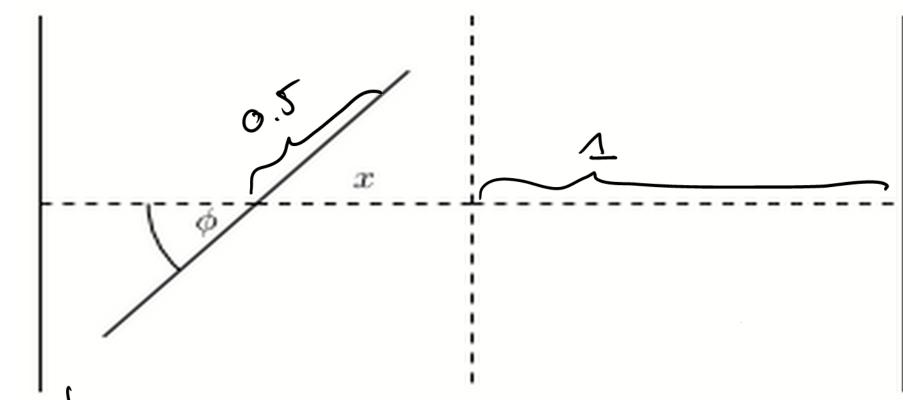
$$= \overline{T}_{R} \left( \overline{\frac{t}{\pi}} \right)$$

• 
$$\mathbb{F}_{R}(t) = \mathbb{P}_{\Gamma} \left[ R \leq 6 \right] = \mathbb{P}_{\Gamma} \left[ \frac{A}{\pi} \leq \epsilon \right]$$

$$= \mathbb{P}_{\Gamma} \left[ A \leq \pi \epsilon^{2} \right]$$

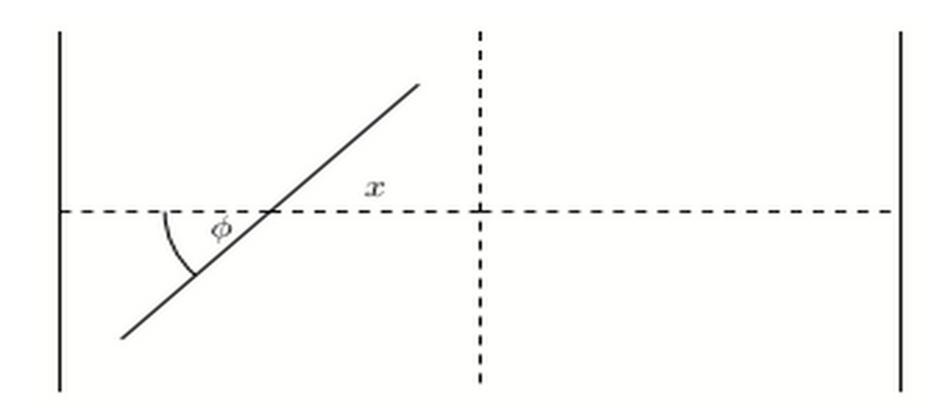
$$= \mathbb{F}_{\pi} \left( \pi \epsilon^{2} \right)$$

## TA.7.2



<u>Annahmen:</u>

- · Alostand X aux Mittellinie: X ~ uniform (T- 1,13)
- · Orientierung D: \$\square \tau \constitut)
- · Xi & unaloh.



Cesudoles Erriguis A:

A = " Wadel begt nicht vollstandig in einem Smifen"

 $A = 2 \left( \times (4) \in \mathbb{E}_{1/1} \times \mathbb{E}_{(2\pi)} \right) \left| |x| + 2 \left| \cos \phi \right| \ge 12$ 

=  $\{(x, \phi) \in [-1, 1] \times [0, 2\pi)\}$   $|x| \ge 1 - \frac{1}{2} |\cos \phi| \}$ =  $\{(x, \phi) \mid 1 \ge |x| \ge 1 - \frac{1}{2} |\cos \phi| \land \phi \in [0, 2\pi)\}$ =  $\{(x, \phi) \mid \phi \in [0, 2\pi)\}$   $\land |x| \in [1 - \frac{1}{2} |\cos \phi|, 1]\}$ 

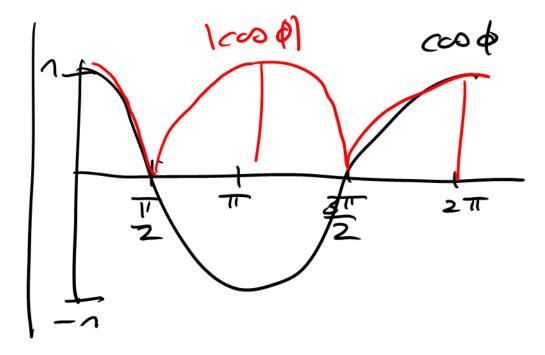
Pr[A] = 
$$\int_{-\infty}^{\infty} f_{x,y}(x,\phi) dx d\phi$$

Xi\text{\$\frac{1}{2} \text{\$\frac{1}{2} \text{\$

$$=\frac{1}{4\pi}\int_{0}^{\infty}\frac{1}{2|\cos\phi|+\frac{1}{2}|\cos\phi|d\phi}$$

$$=\frac{1}{4\pi}\int_{0}^{\infty}\frac{1}{4\pi}\int_{0}^{\infty}\frac{1}{2|\cos\phi|}$$

$$=\frac{1}{4\pi} \cdot 4 \cdot \int_{\phi=0}^{\pi} \cos \phi \, d\phi$$

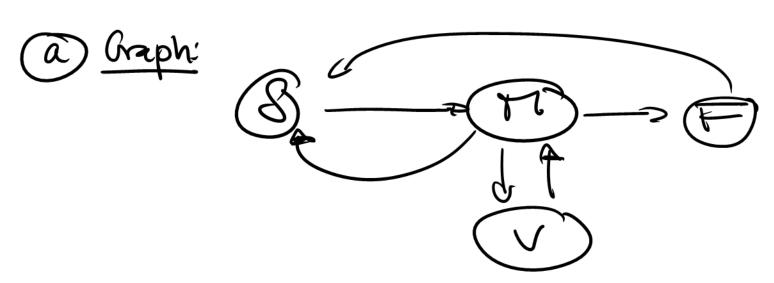


## TA 7.3

Eninnerung: - 20,13 ist mindestens so machtig wie [o, 4], da f: 20,1300 - [0,4]: (2:); ENS = [2:(2)] surjeletir ist: für jedes xe [0, 4] findet sich <u>mindes kns</u> eene Binärdevstelling in 20,1300.

· Offensichtlich gilt (20,43<sup>w</sup>)=[21,23<sup>w</sup>]

· g. 21,23<sup>w</sup> = [0,43. (2:1:enst-0)=2:(2)<sup>i+1</sup>
ist injektis.



Man benötigt nur eine injektive Albildung von 30,1430 nach P:

· Bei 20, 13 dans man beliebig Zeichen kombinieren.

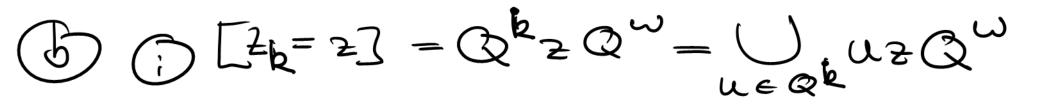
·Un des in P nachzubilden, vernandet man die Rrise mit Start& Ende in S12.B.

0=8-7-55 md 1=5-77-5F-25

Damit enhalt man die Abbildung

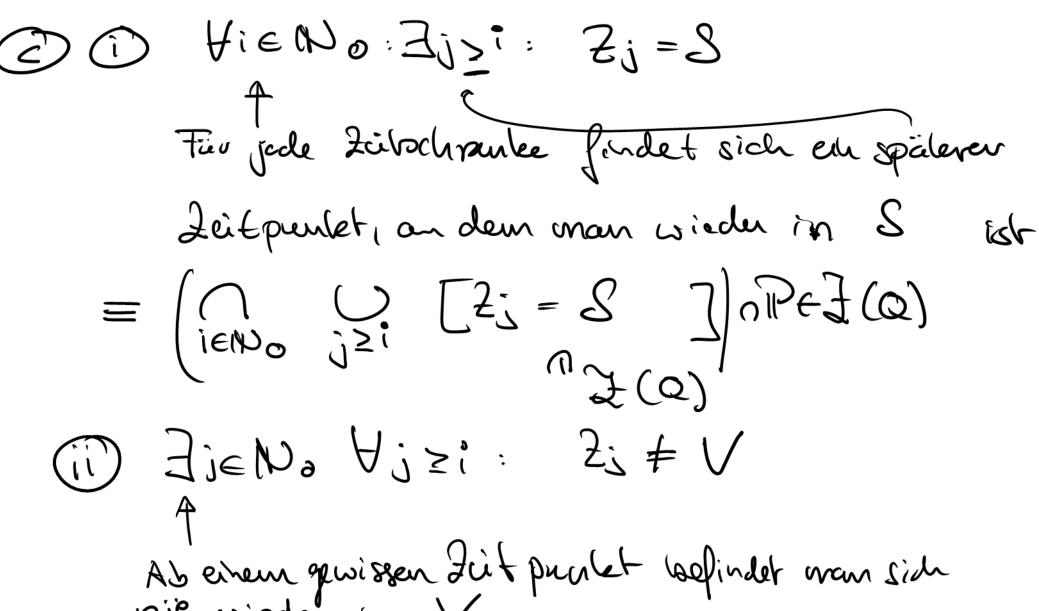
h: 20,130-> IP: (2i)icho +=> Sh(20)h(2n)... nit h(0) = T(S and h(1) = T(FS.

Offensichtlich ist hinjektis.



(i) Dannit eine Sequenz (2i): «No EQW einen Pfad im Graphen davskillt, muss gellen:

1. 
$$\nabla P = \begin{bmatrix} 2 & -5 \end{bmatrix} \cap \begin{bmatrix} 0 & 0 \\ i \in N_0 & (3+1) \in T \end{bmatrix}$$
2. abzählbar/endlich



Ab even gruissen duit prulet befindet van sich nie wieder in Vo

$$= \bigcup_{i \in \mathbb{N}_0} \bigcap_{i \geq i} \bigcup_{z \in \mathbb{Z}_2, \Pi, \mp 3} [\exists_i = z]$$

OP

(iii) Betræchlet man den Graphen, so besagt die Bedingung gerade, dass ein Ablang nie die Teil sequenz enhalen soll. ~ P ~ Q"\ Q\* ( VN S U V TI F Q E & (Q)

Sylvader merge abzählbar

(iv)	Ahnlich	Su	(iii)	ŗ
	, , , , , , , , , , , , , , , , , , , ,			

. Dass mondliche viele Nadwichten gesendet

verden, worde schon in (i) beschrieben.

 $\Delta := (\bigcap_{i \in \mathbb{N}_{0}} \bigcup_{i \geq i} \mathbb{Z}_{i} = S \mathbb{Z}_{n} \mathbb{R}$ 

· Die Verkommen van Sænder unterkilen jeden Ablauf aus A in endliche Teil sequenzen dur

Form: S Π (VM)\*(ε+∓) 8

Ende einer Übenhagung Shart

· Die Forderung 12t nun, dass es beine zwei aufenanderfolgenden über hasungen dur Form (ST1 (VT7)\* F)2S

$$= A \cap \bigcup_{\alpha \in \mathbb{C}} (S \Pi (V\Pi)^* F)^2 S \mathbb{G}^{\omega}$$

$$= A \cap \bigcup_{\alpha \in \mathbb{C}} (S \Pi (V\Pi)^* F)^2 S \subset \text{beide}$$

$$\mathcal{B} = (S \Pi (V\Pi)^* F)^2 S \subset \text{abzählbar}$$