

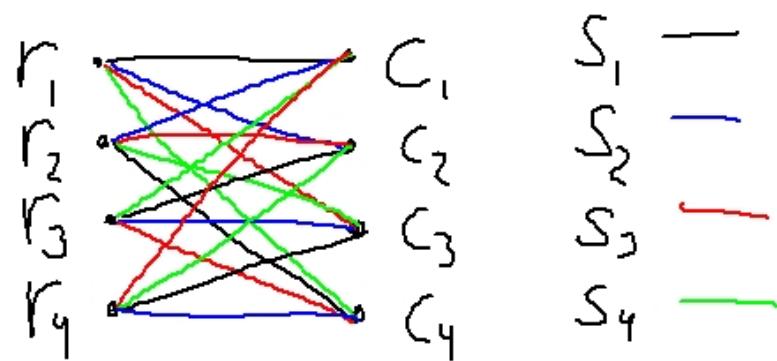
Tillämpning på latinska kvadrater
Exempel på en latinsk kvadrat

A	B	C	D
B	C	D	A
D	A	B	C
C	D	A	B

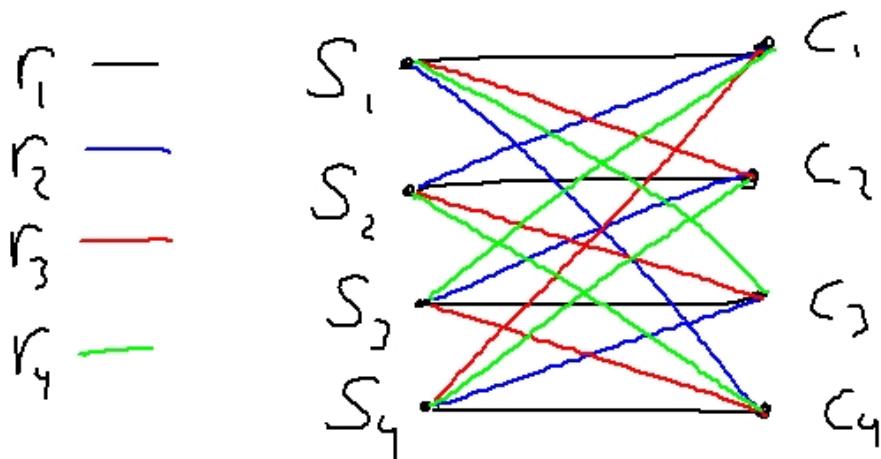
bokstäverna förekommer precis
en gång i varje rad och kolonn.
(Gruppstabeller är alltid latinska kvadrater)

	C_1	C_2	C_3	C_4
r_1	S_1	S_2	S_3	S_4
r_2	S_2	S_3	S_4	S_1
r_3	S_4	S_1	S_2	S_3
r_4	S_3	S_4	S_1	S_2

Vi kan också se detta som en
kantfärgning av en bipartit graf.

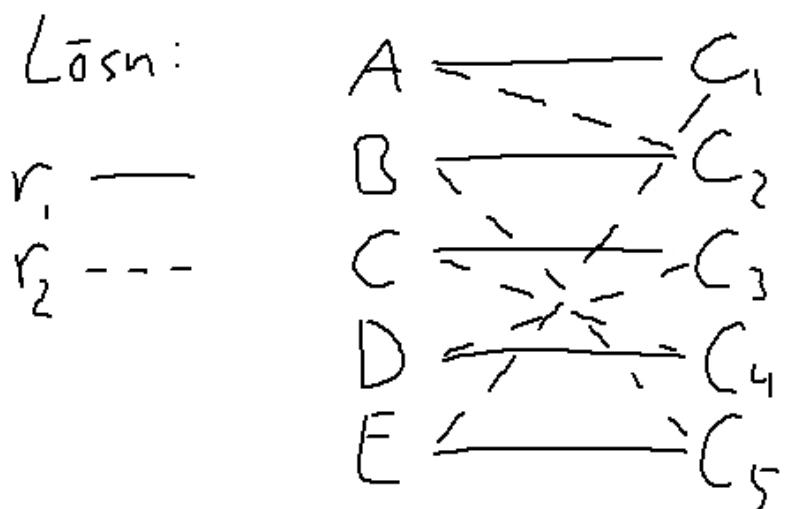


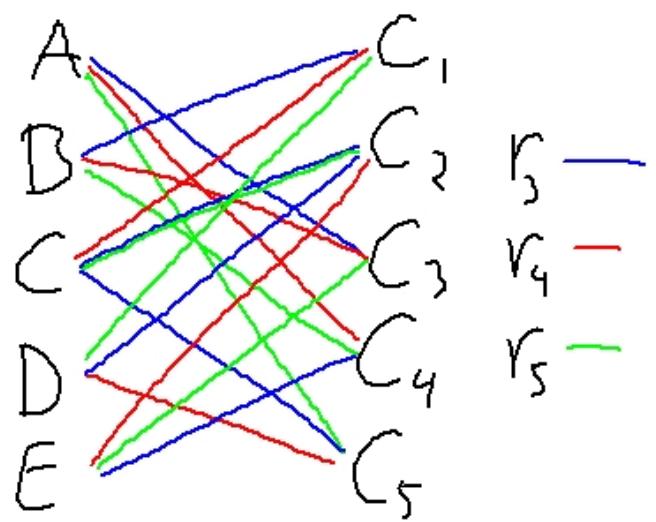
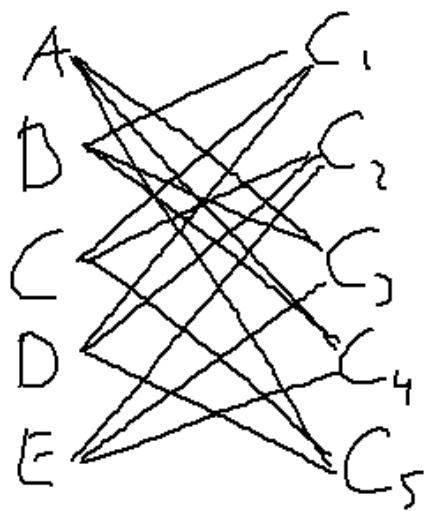
Ett alternativt sätt att se
på den sista grafen är



Med det här synsättet kan
vi fylla i rader i en latinsk
kvadrat med hjälp av kvartfärger.

Ex: Utvärda $\begin{matrix} ABCDE \\ EADCB \end{matrix}$
till en latinsk kvadrat (5×5)





Vi drar kanter till de C_i som symbolen ej hade kanter till tidigare.

	A	B	C	D	E
	E	A	D	C	B
r_3	B	D	A	E	C
r_4	C	E	B	A	D
r_5	D	C	E	B	A

Vi fyller i symbolerna i den kolumn till vilken det finns en kant ned den rätta radfärgen. Så i rad 3 fyller vi i symbolerna efter följningen de har blå kant till tex A har blå kant till C.

Sats: En godtycklig latinsk
rektaangel (med n symboler) av
storlek $m \times n$ ($1 \leq m < n$) kan
fyllas i till en latinsk kvadrat.

Beweis: Låt $F = \{(s_i, c_j)\}$; sådär
att symbolen s_i förekommer
i kolonn $c_j\}$, dvs $G = (S \cup C, F)$
är det "bipartita komplementet".
 S mängden av symboler C mängden av kolonner

Den ursprungliga grafen är reguljär med valens m så G är också reguljär med valens n-m. Den kan färgas med n-m färger. Färgningen ger fördelningen av symbolerna i överiga rader.

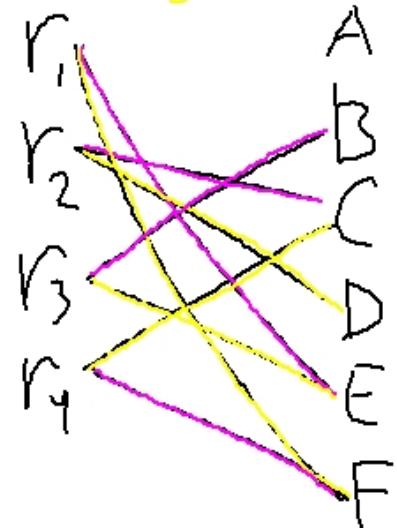
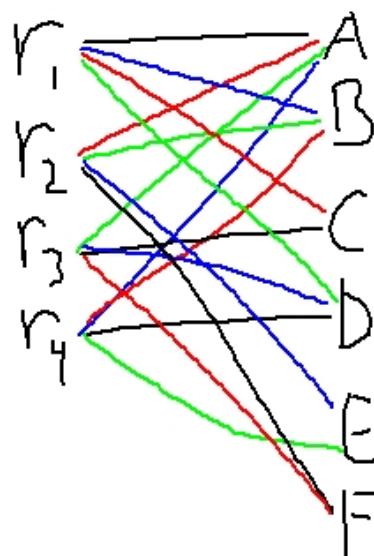
Ex: Visa att kan utvidgas till en latinsk kvadrat.

A	B	C	D	E	F
F	E	A	B	D	C
C	D	F	A	E	B
D	A	B	E	C	F

G₅ *G₆*

Lösning:

C₁ —
C₂ —
C₃ —
C₄ —



Så färgningen gav oss
resterande kolonner och
vi har nu fått en latinsk
rektangel med 6 symboler
av typ 4×6 och vi kan
använda vår tidigare metod
för att fylla ut de två
sist raderna.

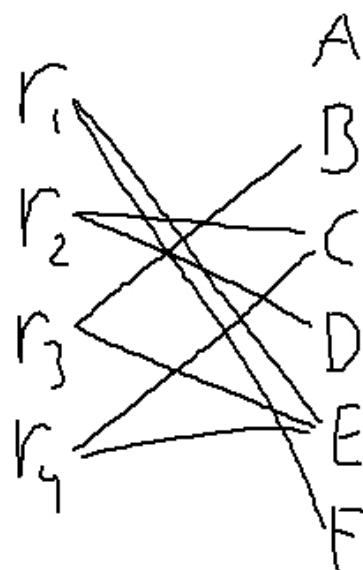
Övn: gör det !!

Ex: A B C D
F E A B
C D F A
D A B F

kan ej utvidgas
till en latinisk
kvadrat 6×6 .

"komplementet"

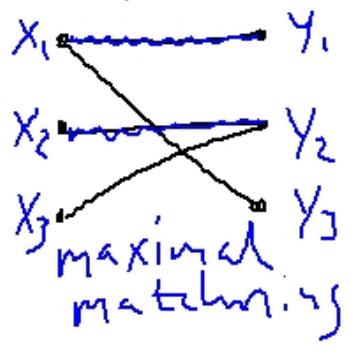
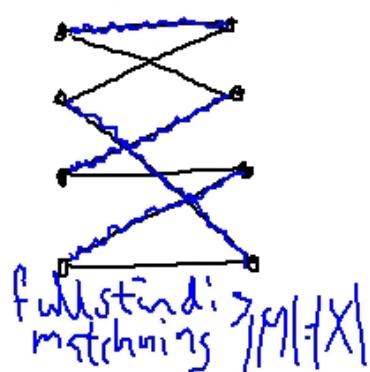
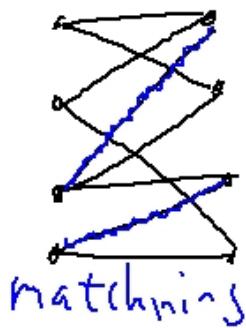
Vi ser att
 $\delta(E) = 3$ så
två kolonner
räcker ej.



Matchningar

Def: En matching i en bipartit graf $G = (X \cup Y, E)$ är en delmängd $M \subseteq E$ som är sådan att inga kanter i M har något gemensamt hörn.

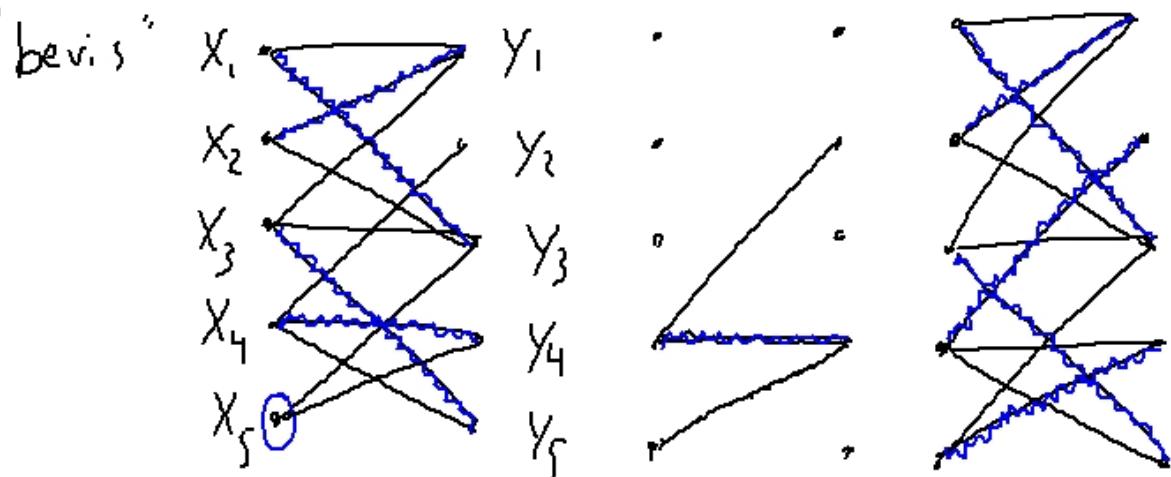
Ex:



I det sista exemplet kunde
matchningen inte göras
komplett. Problemet var att
både x_2, x_3 gärs på y_2 och
inte till något annat hör.

Låt $J(A) = \{ y \in Y ; \{x, y\} \in E \text{ för } \exists x \in A \}$, $A \subseteq X$. $J(\{x_2, x_3\}) = y_2$.
För att kunna få en fullständig
matchning måste $|J(A)| \geq |A|$.
(Halls villkor)

Sats: En bipartit graf $G = (X \cup Y, E)$ har en fullständig matchning om och endast om $|D(A)| \geq |A|$ för alla $A \subseteq X$.



$J(\{x_5\}) = \{y_1, y_4\}$. Ta ex y_4
den är matchad med x_4 .
och $J(\{x_4, x_5\}) = \{y_2, y_3, y_4, y_5\}$
Vi tar y_2 som ej är matchad.
Det ger en alternnerande stig
vilken ger en bättre matching
för den alternnerande stigen
har vi två hörn som är omatchade
vilket betyder att antalet omatchade
färter är en mer än antalet matchade.