1) Demestra o da co contregenpla para la siguente proposición: Ses Gua station biparting con partes U, W tiles que IUI SIWI . Si U piede ser apareado con en sibconjunto de W entonces, para cada subconjunto no vacuo 5 de U, el conjunto 5 mede ser apareado con un subconjunto de N(S) Sea 5 en subconjerto no vacio y cualquera de U. debide a que Unede se aparence con in subconjunto de W y por el teorena 51, sabenos que la Grafica G ample on la condición de Hall. Ahora formaremo una rueva grafica biportia inducida por los conjuntos 5 y NOS), la llamaremes H, entonos He ma grafica biportità con parts Sy NCS) y adens 151 = (NCS) (ya que G ample la condicion de Hall). Ahora reamos si la condicion de Hall se comple para H sea Zu subconjunto no vacio de 5, veamos si  $|z| \leq |N(z)|$ Supongano que IZI> N(Z) para genera una contradicción

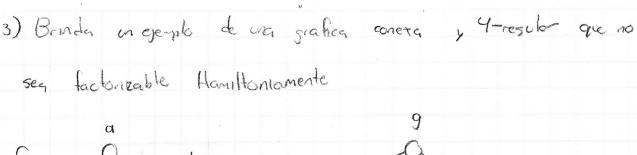
notenos que ZES, SEU, por la tanta ZEU, por la tento si IZI > IN(S) l'entones la condicion de Hall no se comple para G (ja que Z es un subconjunto de U) lo aal contradice needia hipotesis, entonces no prede pasa Por la tenta tenenco que IZI \( IN(Z) \) por la tenta H comple la condicion de Hall. Lueso usando el teorena 51 sobre H 1 tenenas que 5 prede sur aporcado con un subconjunto de N(5)

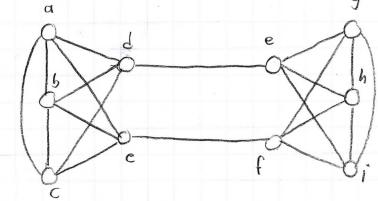
2) Prueba que la siglica de Peterses no contine cuales sen todas las possibles apareamientos perfectos Grafica de petesen aparcamientos perfects (una unica y las día son rotaciones) y no hay mas porque se sere arran bertices

vecnos que existen 6 possibles apareamients, ahora reuserros si alsure, pareja es ajenci Princio las parejas de 1 (1), (2), no son ajeno, va que comporten la aviste aq (1) (3) , no son gienes ya que comparten la arista et 1 , 4 , no son agenos ya que comparter la ansta di 1) y (5), no son ajeros ya que comparten la arista ic 1 y 6, no son ajenos ya que comparter la arista ahora reamos las parejas restantos de (3) (2) y (3), no son agenco ya que comparter la ansle, hij (2) , (4), no son ajenos ja que comporten la avista be (2) y (5), no son ajeros ya que conpartor la ansla ed (2) 16, no son agenos ya que comparter la arista ahora beanos las parejos restantes de 3) 3 y 9, no son ajenos xa que comparter la arista gi (3), (5), no son ajenos ha que comparten la arista ab (3) y 6), no son agenos ja que comporten la ansta de

ahora reamos las parejas restantes de (9)	
(4), (5), no son agenos ya que comparten la ansta fh	
(9, 6), no son aperos la que comporten la arista eq	
x por utimo reamos las parejes restants de (3)	
(3) y (6), no son ayeros ya que comportes la arista gi	
Como podemos observa ningua de los parejos de apareamiente	
perfectos son ajenos, por lo torto la grafica de Peterse	7
no contiene des apareamients perfectes ajenos.	

,





alora pora que 6 es factorizable necesitames una factorización donde cada factor sea in ciclo Hamiltoniano, por lo recesitans una factorización que sea una colección de 2-factores que seon aclos Hamiltonianos (y trever ge se 2-factores, sa ar si heran 1,304-factors no se podrian forma ciclos hamiltonianos). Ahora notemes que todo posible 2-factor de la grafica debe pason por los arists de vef, por lo torto un 2-factor que es un ciclo. Hamiltoniano pero si gerens una tadorzació necesitans a dos 2-factores por to tests no es factorisable Harultoniana

4) Para cada entro k=2, da un ejemplo de una strafica conera Grade tamaño k² pora la cual sea possible colorear cada ansta de Graco de los k colores, discurs 1,2,...,k, de tel mode ge haya dos factorizaciones isomorfos F x F' de Grade tal que cualesquera dos anstas de cada factor en Fester coloreadas igal y mingun par de aristo de cada factor en F' ester coloreados igal.

La grafica Gresa Cre, en cielo de lovitud to Ahora reamos como son los entres de las anstar y las factorizaciones

Primero pera los colores de las aristas los colorearens de la siguiente monera, primero numerames a todas las arista

de I a to luego coloreamos de en color y cuando cl numero de la arista sea impor cambiamos el color (al sistiente color) y cuendo llesvens al color to el sistente sera el 1, entonos coloreamos de dos en dos aristas, por ejemplo anstas I y I de color I, anstas 3 y 4 de color 2, anstas 4 y 5 decolor 3, etc.

pero aqui terems des cases: si kes por , no pasa mada y addresmes nomaliente si k es impor , entones la a haber una arista solita (sin pareja) entores a esa consta la cotoreams de un color avalquer tal que no sea el moro de sus anstas advacats. Ahora learns cono soon Fy F · caso 1) K2 es por, entonos F sera ma factorización de factores ede la sistente forma : sean una poreja de avists del mismo color (que son adjacentes), por ejerpte ansta 1,2, ansta 3,4 etc), por F tos factors sera similares, becar parens de anster (con differente ador) solo que las parejos esperan no despres (es decr la purges se en ansta 2,3, arista 4,5, ..., anste k', 1), y asi terems que FyF'son bomo fas y se comple lo que se pide de las aristers de las tactores. · caso 2) K2 es inpor, entenes F sera una factorración la del caso por con also extra, las princes factores isean isalis

ge and ke oper (es decr anstruly?, orsta 3,4, etc) sdo que la ansta k² no tendra pareja rentones ta arista k²+ solita sera re propio factor. y para Fl terdienos las mismos porgos que en el caso por Carista 2,3, ansta 4,5, ... arista k-1 y k2) per ahera la arista solita es la arista J entons se unche su propio factor. Y can ests factorizacions ge Fy F' Scr 150mofas y sc comple lo ge se prof poa k=3 Ejerplo G3 F