Pouto propuestor Aux 1

Usemos inducción solve los filos.

· Coro loso: En U- auros l'indireciones propuertor!

· Hipotesis: Dado i LM, setiene que:

 $\forall s \in \{1,...,c\}$ $B_{ss} = A_{ss}$ $\forall B_{sj} = 0 \ \forall j \in \{s+1,...,n\}$

· Coso induction:

P.D.Q. $\beta_{(i+1)(i+1)} = A^{-1}_{(i+1)(i+1)} \wedge \beta_{(i+1)j} = 0 \quad \forall j \in \{i+2,...,n\}$ j>1+1

En efecto:

 $(AB)_{(i+1)(i+1)} = \sum_{A=1}^{i} A_{(i+1)A} B_{A(i+1)}$

Pero Como A es D-inferior Ali+112 = 0 Vk>i+1

= E A (i+1) h Bh (i+1)

·. Br(i+1) = 0 Vh L i+1 y po ento hLit1 =0 th ci+1 A(i+1) (i+1) B(i+1) [i+1) =1 i obligatoriomente Acitalcital # 0 vi A es instilly (ojo) => B(i+1)(i+1) = A(i+1) (i+1) · Noto lorto res aroso que: B(i+1) j = 0 \ j > i+1 Denuero, resemb moderion por Cohemnos por Comodidad: AB = I (=> AB.j = ej Vj => A B.; = e; \forall j > i+1 Este es el cos relevante

Scanned by CamScanner

Lugo Como [(AB.j)i+1]=0 tenemo qui: $\sum_{h=1}^{n} A_{(i+1)h} \cdot B_{hj} + A_{(i+1)(i+1)} B_{(i+1)j} = 0$ Ni venos que esto = 0 estamos listor! ¿ (omo haverlo? i hipoteris inductivo dromez! recordence que por estello (*): $B_{hj} = 0 \quad \forall \quad j \geq i+1$ => Bni=0 \forall j>i+1 y recordemos que estamos viendo el com j > i+1 => Bhi=O paro todo los terminos de Z Acitalh Bhi => Z Alithih - Bki =0

findmente: A (i+1) (i+1) B (i+1) j = 0 \ \forall j > i+1

y como A (i+1) (i+1) \ \dagger 0 \ (ojo)

=> B (i+1) j = 0 \ \dagger j > i+1



Routo proprestos tue 1 P5 · Nea X + Mnn orlitroris AX = dIn X = dX = X.dIn = X.A dy. de de identidad y ender. => To havemor con motion of sumo! Rosende eligimos $\chi = E_{pp}(\lambda)$ Con 2=1 per simplicided Notor que: · Epg(1) A A · Epg (1) azh . Ogp tage_ agn - approng.

Scanned by CamScanner

Pero le orterior es sols ses dibujo, reamoslo formalmente. La idea es audizer la fila q de Epf (1) A paro ver que los terminos apj = 0 V j +p (pues gueremos primeros mes que los terminos frero de la diagonal de A son O). (alculemo (Epq(1) A) fj: $(E_{pf}(1)A)_{fj} = \sum_{h} (E_{pf}(1))_{fh} \cdot (A)_{hj}$ Rero motor que: $(Epf(1))fh = \begin{cases} 1 & \text{Ni } h = p \\ 1 & \text{Ni } h = p \end{cases}$ $0 & \text{Ni } h \neq p$ => $(E_{p_f}(1) A)_{f_i} = (E_{p_f}(1))_{f_p} A_{p_i} + (E_{p_f}(1))_{f_f} A_{f_i}$ = Api + Afi (*) Justs como lo vimos en la figura (F1) la termina de la fila quanda la forma apj + apj

· Osi, Concelando Açj Api =0 lon j + p Pero pero orbitario, y j tombien relio ∀ρ ∈ {1,..., m}, ∀ j ≠ ρ ∈ {1,..., m} O seo, todos los terminos de A son O solvo cuondo p=j o se , en la diagonal! Lugo, A es matriz diagond. Ohoro falts ver que la termino de la diagonal son iqueles. Liquiende la indéceion en V-curso, Useux motiers de permutación I pq: Ipg A = bilon -> ap- -: 0 file of -> Columnop Weemno q Dibijisticonent ag=ap Conpyp orlitorio A Ipq = filo q

Scanned by CamScanner

Neomorlo mas formemente, Calculando I Ipp A) pp J (A I pe | pe; $(Ipf A)pf = \sum_{n} (Ipf)ph \cdot Ahf$ = Agg pues por def de motiz de permutación: $(Ipf)ph = \begin{cases} 1 & \lambda i & h=f \\ 0 & \lambda i & h\neq f \end{cases}$ $(ASpf)pf = \sum_{n} Apn \cdot (Ipf)nf$ Rues por def de motriz de permetación: $(Ipf)_{hf} = \begin{cases} 1 & \text{if } h = \rho \\ 0 & \text{if } h \neq 0 \end{cases}$

Luego resondo que XA = AxYx: (Ipf A)pf = (A Ipf)pf <=> Aff = App y como py f eran arbitrarios, podemo fijos p=1 Osi: An = Aff Af si definimo A11 =: 2 => $\lambda = A_{ff} \forall f$ => A = 2I puer Aus diagonal