N: (oujunto de nodos (d1,2,...,n))

SES(i): Subconjunto de N (de i elamentos)

(Lij): Matriz de adjacencia (proderada)

(Gk,S): Tenso de order 15/+1

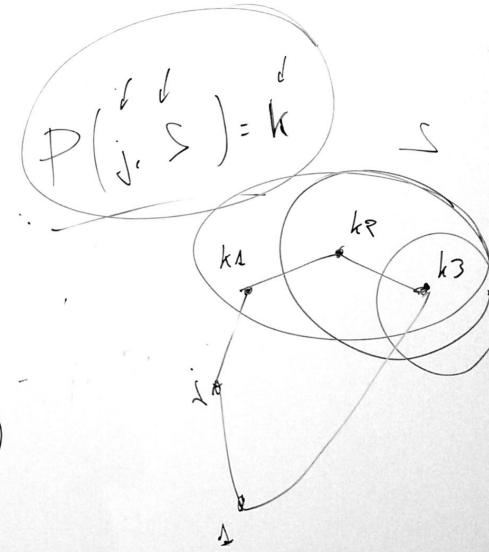
Sileuson de ordu 151+1 $G_{K}S = \begin{cases}
G_{K}S = L_{K} + L_{j1} & \text{first} \\
MM \\
j \in S
\end{cases} + G_{j,SNj} \\
MS > 1$

ah solución vienedada por: Ginnig = Min jennig + Ginnig

(vodos GK, NITUKY wens de 7 porstilidades Cada una de ellas quallogar al The // OPTIMO PARA CADA L

.

PATRASH $P(\Lambda, N | \mu_4) = i$ C = TAij] S = N - { 1, if For k in len N-31, j4: hijo = [-1] padre = P (hijo, 5\/hijof) C = CUSpake 4 S = S \ \ padre \



C=CUS19

ALGORIZMO Entrade: Lis (Matrix adjacenia), Salide: C (Camin), & (Gote) Variables: S(i) (Conjunto de subejtes de N de talla i) S (Subjetes de S(il) G(i, S) (Coste de ir de i a 1 pasande per all vitor in S) > G(1,N-114)=min } Li + G(j,N-114) } For i ∈ {1,...,n4: For j in 11,..., 44: G(i,i)=Lij+Lin ALGORIZMO PATRASH: MI For i ∈ 12,..., n-24. For k=2,...,n: For SES(i): $G(k,S) = \min_{j \in S-jki} \left\{ \angle_{kj} + G(j,S-ji) \right\}$

P(4,5) = nodo_minims. (G(R,5))

X

 $G(i,j) = L_{ij} + L_{jA}$ G(A,B) = -4R+-RA BCDEF | ABCDEF A 0 10 14 38 20 36. 15 18 0 5 17 0 12 36 26 33 M 15 0 33 70 34 0 /4 15 O- NO 36 6 F

$$S(z) = \frac{1}{2} (B,C), (B,D), (B,z), (B,F), (C,D), (C,F), (C,F), (D,F), (Z,F)$$

$$k = R$$

$$G(B,(C,D)) = \min \left\{ \frac{1}{2} (B,C), \frac{1$$