### Lógica y Matemática Computacional Licenciatura en Sistemas de Información

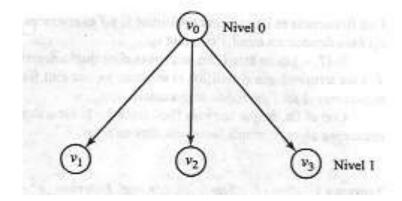
# **ARBOLES**

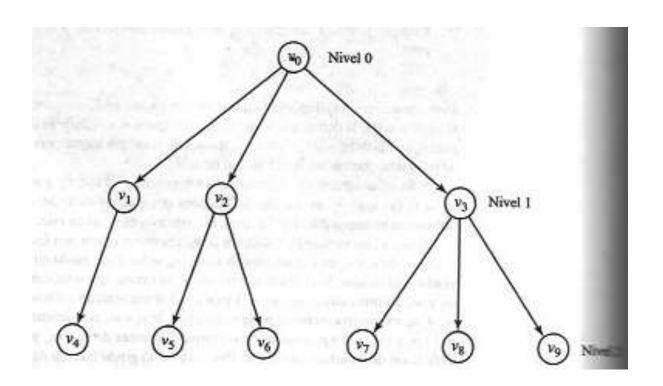
Ing. JULIO C. ACOSTA

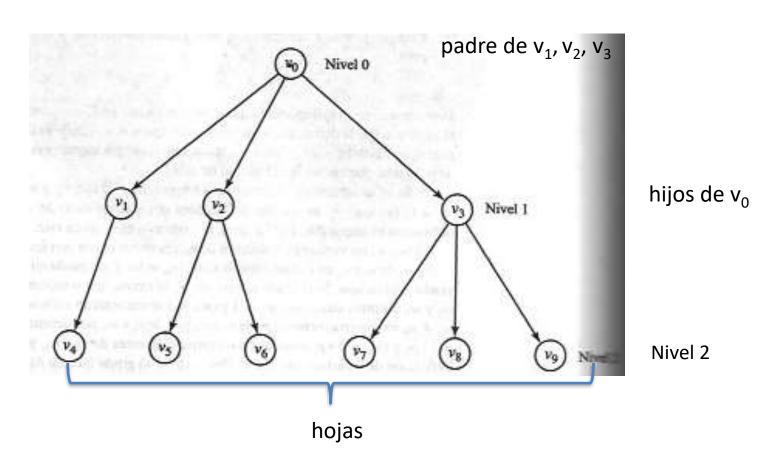
- Arboles con raíz.
- Arboles etiquetados.
- Arboles binarios.
- Búsquedas en árboles.
- Arboles no dirigidos.
- Arboles generadores o de expansión.
- Arbol de expansión mínima.
- Algoritmo de Prim.
- Algoritmo de Kruskal.
- Algoritmo de árboles de deducción de una fórmula de la lógica proposicional.

# Sea un conjunto A y T una *relación* definida en A

- T es un árbol  $(T,v_0)$  en A, si existe un vértice  $v_0$  en A con la propiedad que:
  - 1) Existe una única trayectoria en T de  $v_0$  a cualquier otro vértice v en A
  - 2) No existe trayectoria de  $v_0$  a  $v_0$
  - 3)  $v_0$  es único y es llamado *raíz del árbol T*
  - 4) Si escribimos  $(T, v_0)$ , designamos el árbol T con raíz  $v_0$  sobre un conjunto A; un elemento v de A, es un  $v\acute{e}rtice\ en\ T$ .







Ancestros Nodos Altura

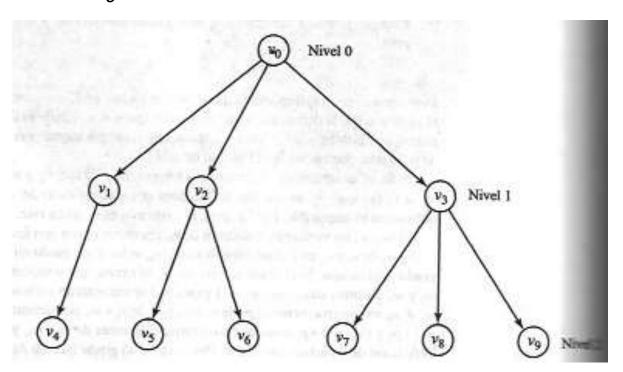
Descendiente Raíz

2019

Determine en cada caso si R definida en A es un árbol.

# TEROREMA 1: Sea $(T, v_0)$ un árbol con raíz. Entonces

- (a) No existen ciclos en T.
- (b)  $v_0$  es la única raíz en T.
- (c) Cada vértice en T distinto de  $v_0$  tiene grado interno 1, y  $v_0$  tiene grado interno 0



<u>DEMOSTRACION</u>: TEROREMA 1: Sea  $(T, v_0)$  un

árbol con raíz. Entonces:

(a) No existen ciclos en T.

Suponga que existe un ciclo q en T que comienza y termina en vSabemos por definición que:  $v \neq v_0$ 

Debe existir una trayectoria p de  $v_0$  a v

### **Entonces:**

 $q \circ p$  es una trayectoria de  $v_0$  a v diferente de p

Lo que contradice la definición de árbol

Por tanto, NO existen ciclos en T

TEROREMA 1: Sea  $(T, v_0)$  un árbol con raíz.

### **Entonces:**

(b)  $v_0$  es la única raíz en T.

Si  $v_0$ ' es otra raíz de T, existe una trayectoria  $\boldsymbol{p}$  que va de  $v_0$  a  $v_0$ ' y una trayectoria  $\boldsymbol{q}$  que va de  $v_0$ ' a  $v_0$ 

### **Entonces:**

 $q \circ p$  es un ciclo que va de trayectoria de  $v_0$  a  $v_0$ 

Lo que contradice la definición de árbol

Por tanto,  $v_0$  es raíz única

TEROREMA 1: Sea  $(T, v_0)$  un árbol con raíz.

(c) Cada vértice en T distinto de  $v_0$  tiene grado interno 1, y  $v_0$  tiene grado interno 0

Sea  $w_1$  un vértice en T, distinto de  $v_0$ 

Entonces existe una trayectoria  $v_0,...,v_k,w_1$  en T.  $(v_k,w_1)\in T$   $w_1$  tiene grado interno al menos 1.

Si  $w_1$  tiene grado interno mayor que 1, deben existir vértices  $w_2$  y  $w_3$ 

$$(w_2, w_1) \in T$$
  $(w_3, w_1) \in T$   
 $w_2 \neq v_0$   $w_3 \neq v_0$ 

Existen trayectorias  $p_2$  de  $v_0$  a  $w_2$  $p_3$  de  $v_0$  a  $w_3$ 

$$(w_2, w_1) \circ p_2$$
  $(w_3, w_1) \circ p_3$ 

Son trayectorias diferentes de  $v_0$  a  $w_1$ 

Lo que contradice la definición de árbol con raíz en  $v_0$ 

Por tanto en grado interno de  $w_1$  es uno

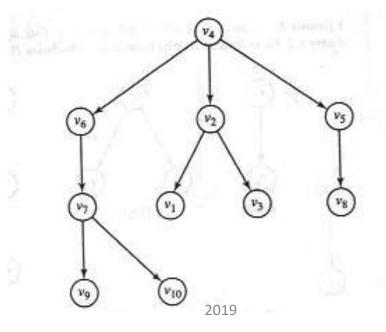
Ejercicio: Argumente que  $v_0$  tiene grado cero

TEOREMA2: Sea  $(T, v_0)$  un árbol con raíz sobre u conjunto A. Entonces

- (a)T es Arreflexiva
- (b)T es Asimétrica
- (c) T si (a T b)  $\land$  (b T c) entonces (a  $\ddagger$  c) Atransitiva

Ejemplo: Sean  $A = \{ v_1, v_2, v_3, v_4, v_5, v_6, v_7, v_8, v_9, v_{10} \}$ 

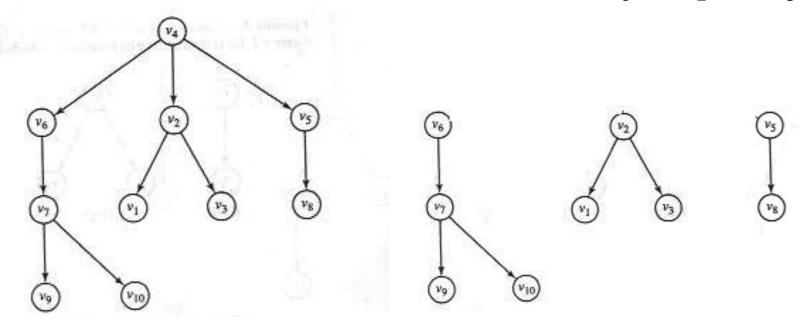
 $T = \{ (v_2, v_3); (v_2, v_1) (v_4, v_5) (v_4, v_6) (v_5, v_8) (v_6, v_7) (v_4, v_2) (v_7, v_9) (v_7, v_{10}) \}$ 



TEOREMA 3: Si  $(T, v_0)$  es un árbol con raíz y v pertenece a T, entonces:

- T(v) también es un árbol con raíz en v.
- T(v) es el subárbol que comienza en v

Ejemplo: El siguiente árbol tiene raíz en  $v_4$ , con subárboles, por ejemplo,  $T(v_6)$ ;  $T(v_2)$  y  $T(v_5)$ 



DEMOSTRACION: Si  $(T, v_0)$  es un árbol con raíz y v pertenece a T, entonces:

- T(v) también es un árbol con raíz en v.
- T(v) es el subárbol que comienza en v

Existe una trayectoria de v a cualquier otro vértice en T(v) (por definición)

Si existe un vértice w en T(v) tal que: existen dos trayectorias distintas q y q' de v a w y p es la trayectoria en T de  $v_0$  a v

**Entonces:** 

$$q \circ p$$
  $q' \circ p$ 

serían dos trayectorias distintas en T de  $v_0$  a w .

Dos trayectorias distintas en T de  $v_0$  a w es IMPOSIBLE

T es un árbol con raíz en  $v_0$ 

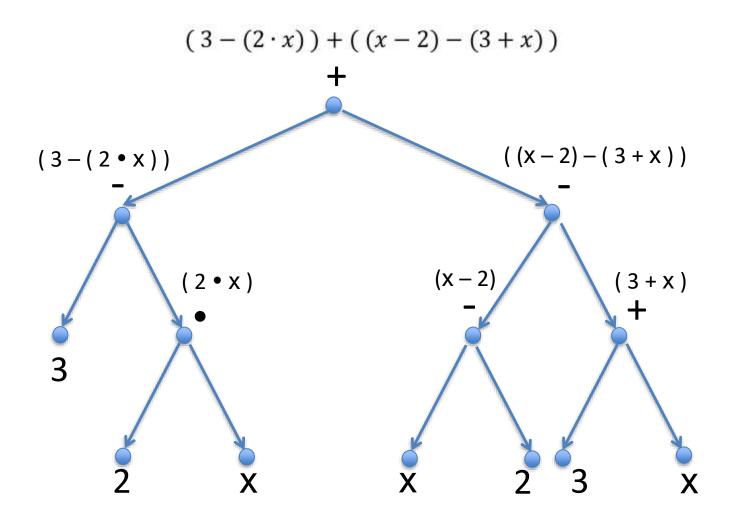
Cada trayectoria desde v a w en T(v) debe ser única

Si q es un ciclo en v en T(v); q es un ciclo también en T

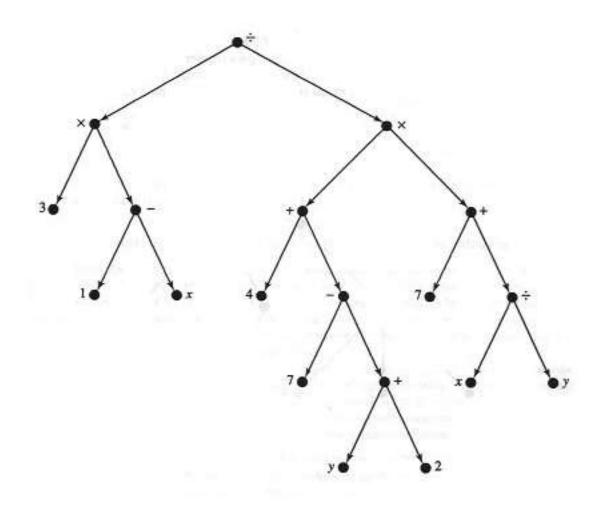
Esto contradice el Teorema 1 (a); por tanto q NO EXISTE

Esto implica que T(v) es un árbol con raíz en v

# Arboles etiquetados

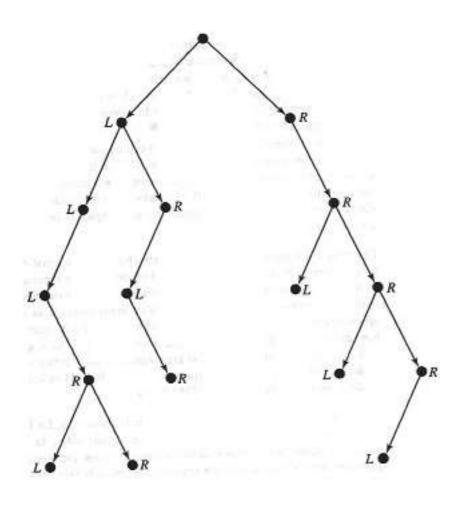


### Componga la expresión que se corresponde con el árbol:



$$(3x(1-x))/((4+(7-(y+2)))x(7+(x/y)))$$

### ARBOL BINARIO POSICIONAL



### **CODIGO ASCI II**

codigo sessi 100 = di ( Leire d minúscula )

codigo assili 101 = # ( Letra e minuscula )

codigo ascii 102 = f ( Laire f minúscule ) codigo ascii 103 = g ( Laire g minúscule )

### codigo escil 33 × f ( Signos de Ascternacion, signo de admiracion ) codigo asci 104 = N ( Lens ofe minipolite - lens n con tilite - ener.) Lista completa de caracteres, letras, signos y símbolos del código ASCII : codigo asci 34 = \* ( Corritos dobiso ; comitisa artes o implesas ) codigo andi 165 = Ñ ( Leira EÑE mayúscula - letra N con tida - ENE ) codigo asci 186 + \* ( Ordinal fomenino, indicador de genero femeneno ). codigo seci 35 = # ( Signo numeral o atmohadilla ) Caracteres de control ASCII no imprimibles : Caracteres ASCII extendidos imprimibles : cadigo exci 187 4 \* ( Ordinal mesculino, indicador de genero mesculno ) codign secti 36 = \$ ( Signo peace ) codigo ascir 00 = NULL | Certiciter nulo | undigo asol 128 = C ( Letra C cedita may/souls ) codigo audi 165 = ¿ ( Abre signs interrogacion ) codigo sacii 37 = % ( filigno de porcentaya - por ciento ) nadigo ascii 01 × 80H ( Inicio de secabezado ) miligo ascil 129 - 6 ( Letta u minúscula con diéresis ) codico such 38 > & ( Y - ampersand - et litting ) codigo: esci: 169 × 8 ( Sivibolo de Marca Registrata ) codigo ascir (12 = STX ( fracto de texto ) undigo axid 130 = 4 ( Latin is mindesula con atanto aguso ). codigo asci 39 = 1 ( Comitae simples, spisstrole ) codigo exis: 170 = = ( Signo de regectori ) codigis audi CD = ETX ( Fin de testo, palo conscin banque inglesse de poker ) moSgo audi 131 = \$ ( Laire a ministrate con acento circunfleys ) codigo aucii 40 = ( ( Azre parèntesia ) midge auti 171 = W / Un mests, miled, fraccion ) cadigo ascii 04 = EOT ( Fin de transmisión, pala diamentes berajas de poker ) codigo ascil (32 + & ( Letwis minúscula con dieresis ) codigo sadi 41 = ) ( Cierra parensara ) codigo asox 172 = % ( Un ouerto, cuarta parte, fracción ) codigo ascii 05 = EMQ ( Consulta, paio Sebotos burgas inglesas de polar ) codigo ascil 133 = à ( Latra a minúsculo por acento grave ) codign asci 42 = 1 | Asterisco | midigo axió 173 = ¿ ( Abre signos de exclamacion, signo de admiracion ) codigio asci (16 - ACK ( Reconocimiento, palo picas certas de poker ) usdigo asci 134 = \$ ( Letro a mindscula con arello ): cedigo ascii 43 ++ ( Signo mes. suma, positivo ) codign asid: 174 = a ( Abre combine house, engulares, lethous o españoles ) codigo sect U7 = BEL ( Teribre ) andigo ascil 135 + g ( Latra o cedita miniscula ) codigo accil 175 = x ( Clema comities bajes, angulares, latimas o espeñolas ) codigo saci-44 », ( Coma ) cadigo ascil (8 = 85 ( Retroceso ) codigo asci. (36 = 8 ( Letra e minúscula por acento cincurfieix ) codigo apol 179 = 11 ( Bioque color tramado densidad bala, carácter práfico ) codigo asci 45 ++{ Signo menos , resta , regelivo , gustin medio | codigo ascii 09 + MT ( Tabulador horizontal ). codigo ascii 137 = 6 ( Letre e minúscute con diêresia ) medigo and: 177 = || ( Brugus color tramado densidad media, gráfico ) codigo esci-att + ( Punto ) codigo ascil 10 = LF / Nueva linea - salto de linea ) oxiligo ascit 138 = # ( Letta e minúscula con acento grave ) codigo sacii 47 + I ( Sama inclinada, división, operador cociente ). modigo audi 178 = 1 ( Bloque color travacto dereidad alfa, carácter gráfico ) codigo awai 11 × VT ( Tabulador vertical ) medigo parti 133 - 1 ( Letra i minúscula con diáresos ) codigo ascii 45 + 9 ( Milmero cero ) undigo asol 178 = [ (Linea simple vertical de resuadro gráfico ). codigo autil 12 + FF ( Noeva págma - seño de págma ) indigo auti 140 =1 ( Latra i minúscula con acento circur\$ejo ) codign audi 160 × ( (Linea vertical con empélme de recuedro gráfico ) codigo ancli 48 = 1 ( Número una ) cadigo ascil 13 = DR ( ENTER - retorno de carro ) undigo ascil 141 = I [ Letta i nimiscuiz con acento grave ] modigo and 181 - A ( Lette a requirenza con scento aguato ). codigo ascii 50. + 2 ( Nomero dos ). codigo ascil 14 = 80 ( Despissamento hecia afuera ). codigo asci 142 = A ( Letra A mayoscula con diéresis ) codigo sacii 51 + 3 ( Norrero tres ) oxidgo asoli 182 × Å (Letta A inayúscula con acento circunfejo ) codigo anci: 15 - 86 / Degragamento hocia attentro.) matigo asidi 143 = A ( Lette A mayoscute con anito ) codigo asci-52 × 4 ( Número quatro ) codigo asci: 183 - A ( Lebis A mayúscura con acento grave ) codigo axes 10 + DLE ( Escape de vivouro de diese ) motigo audi 144 - É | Luite C maytaquia met acente agudo ) codigo andi 184 » B ( Simbolo Copyright, bass steventro de autor ). codigo asol: 53 = 8 ( Número cinos ). codigo secti 17 = DC1 ( Control dispositivo 1 ). codgo secii 145 + m ( Otatongo latino se minúscula ) undigo ascil 185 ~ ₫ ( Doble lines vertical empaime loguleron, gráfico ) andigo and: 54 + 6 ( Nomero sets ) codigo asoli 18 + DC2 ( Control dispositive 2 ) codigo ascil 146 n Æ ( Digtorigo letino AE mayúsoula ) codigo andi 55 = 7 ( Norvers sirie ) codign asci: 186 × \$ ( Lineas dobre vertical de requestro gráfico, verticales ). rodigo ascs 19 = DC3 ( Corerol dispositivo 3 ) codigo ascil 14T = 6 ( Letta o minúscula con acento circumbeo ) codigo asci-58 = 8 ( Número ocho ): undigo exci 187 = q (Linea doble seguina superior derecha de recuadro ). codigo esci 20 - DC4 ( Coreta Impositivo 4 ) nadign axis 148 + 6 ( Lette is ministrate con delines). codigo asci: 57 > 8 ( Número nueve ) matigo saci: 188 × 8 ( Unas doble sequiral inferior densitia de requestro ) codigo axoli 21 = NAK ( Confirmación regative ) modigo escii 149 - 6 ( Letra o minúscula con acento grave ) codigo asci: 188 + 6 | Signo centavo, céntimo o centésimo ) codigs suci 58 × : ( Dos purtos ) cadigo ascii 22 = BYN ( Inactivided sinoronica: ) codigo ascil 150 × 6 ( Letra u mimiacula con acento circumfejo ) codigo asci: 190 - ¥ ( Signo manetario YEN japonès, YUAN chino ) osdigo ascii 59 + ; ( Punto y come.) cadigo ascii 23 + ETB ( Fin del bioque de transmisión ) codigo ascil 151 = 8 ( Lette ii minúscula con acento grava ) padigin ascil 60 × < ( Menor que ): codigo ascir 191 × 7 ( Linea simple securita de recuedro grafico ) codigo axcii 24 + CAN ( Carceler ) modigo asci 152 + ÿ ( Catro y miniscule con dièresia.) codigo audi 192 × 4 ( Lines simple esquina de recusioro grafico ) codigo asoli 81 = # | Signo Igual, iguatiani, igual que ) codigo assiti 25 + EM ( Fiv del medio ) codigit and 153 = 0 ( Lette O PayGecula cor dates s ) codigo apoli 193 = - ( Linea horzontal con empaime da recuedro gráfico ) codigo and: 52 = > ( Mayor que ) undgo asci 154 = Ü (Letts U mayusovia con dilirecis ) codigo secti 26 ~ SUB ( Sustación ) codigo ascil 63 = 7 ( Carra signo imerropación ) codigo and 194 = + ( Unes horzontal con empaires de recuedro gráfico ) radigo asci 27 × ESC ( Esc - escape ) codigo ascir 155 = # ( Letra o minúscula con barra inclinada ) codgo sacri 64 = @ ( Artista ) codigo asci: 195 × 1-{ Lines vertical non evrystme de recusárs gráfico ) codigo aoni 28 = F8 ( Separador de archivos ) codigo audi 156 = £ ( Bigno Libra Estertina ) codgo andi-SE = A ( Letta A may/acula ) codigo asci: 196 = - ( Lines simple horizontal de recuadro gráfice ) codigo autil 29 = QS ( Separador de grupos ) colligo acci 157 - # ( Letre O maydecute con hame inchreda ) codigo asci 66 = 8 ( Letta B mayoscuta ) uodigo audi 197 = - { Lineas arripes empartes de recuadro gráfico | codigo escil 30 = RS ( Separador de registros ). codigi: asid 158 + # ( Signo de mutiplicación ) codigo sedii 198 = 8 ( Lerra a minúscula con tilde ) codigo saci-RF = C ( Letra C mayuscula ) codigo ascii 31 = US | Seperador de uniquees ) codigo ascil 159 = f ( Simboto de función, florin neerlandes ) codigo and-SS - D ( Lette D mayGessia ) codigo ascil 199 + A (Lette A mayúscula con tide ) codigo ascil 127 = DEL ( DEL - Suprivir, borrar, eliminar ) codigo anol 160 = \$ ( Letro a minúscula con scento águdo ) codigo esci-69 - E (Letta E maybecura ) codgo asci 200 -- A ( Linea dotte seguina inferior isquieros de recuedro ) andigo excit 161 = ( Latre i remiarcire con ecento agusto ) codigo ascii 70 + F ( Latra F mayoscula ) codigii audi 201 = p (Linea doble sequina superior lequiende de recussiro.) Caracteres ASCII alfanumericos imprimibles : molign and 162 + 6 ( Letts a minimula con agent agent ) costigo asci: 202 + A ( Doble linea tonzontal empalme amba, recuadro ) codigo audi P1 = G ( Lette G mayossule ) cedigo audi 32 = especio ( Especio en bianco ). codigo ascil 163 + 8 ( Letre u minúscula con acento aquato ) codigo ascii 72 - H ( Letta H mayosoula ) codigo asci 203 = g ( Doble linea forzontal empalme abajo, recuebro ) coogs may /x = m LL/mm is may/anum.) CORRESPONDED AND A THE LANGE WHEN THE PROPERTY OF THE SECOND PROPERTY I codgo asoli 73 × I (Letrs I mayoscula ) codgo ascil 204 = § ( Dobbs lines vertical ampalina derecto, recuedro ). range was not vig t core if transcript CONTROL STATE AND THE STATE OF codigo speri 74 = J ( Latra J mayiseura ) codigo ascil 205 = = [ Livees doble horizonizies de recuedro gráfico ] codigo asci 256 = Ø ( Letta U mayiscula con scento grava ) codgo asoli 104 = N ( Letta it minúscula ) codigo ascii 206 + § ( Lineaa dobles cruisi de l'neas de recuadro gráfico ) codigo ascii 75 + K ( Lebo K mapisoula ) codigo asoli 236 × g ( Letta y minúscula con acento agudo ) rodigo asoli 105 « il ( Latra i minúsoura ). codigo escil 76 = L ( Letta L mayoscula ) codgo axià 207 + \* ( Signo monetario - divisa general ) codge asti 237 + Y ( Lana Y mayoscola con scento agudo ) codgo asol 106 + j (Leirs) mirclanuls.) codigo ascii 77 + M ( Letra M megiacute ) codigo ascil 208 + 6 ( Letra eth latina minusouta ) codigo ancii 107 × k ( Letra x minúscula ) codigo ascil 236 = " ( Macron (marcar lengs), superguitin, guitin alto ) rodgo ascii 209 = 8 ( Letto eth latna mevcenire ) codigo secti 78 \* N I Leira N may/acula ( rodigo asoli 108 v l ( Lerre i minuscule ) modigin asci (239 = " ( Acierto agudo ) codes and 210 - £ ( Laira fi mayong a con acento countino ) codgo ascil 79 \* O ( Letts O mayliscula ) rodigo asoli 109 + m ( Letta m minúsoula ) codgo seci 240 = 8 ( Simbolo malemático de congruencia, equivalencia ) modigo ascil 211 = € (Letts € may/scute con diéress ) codigo assin 60 = P ( Lette P mayoccuta ) corligo audi 110 + m ( Cetta n minuscuta ) codigo saci 241 = ± ( Signo mas menos ) codigo espó B1 = Q ( Letra Q maybecuta ) codigo ascil 212 × € ( certe E mayusous con acerto grave ) rodigo ascii TT1 = e ( Letra o minúscuta ) codigo and 242 = \_ (ASCI 242 ). codigo ascil 62 + R ( Letta R meybecule ) codeo axis 213 + i (Care minuscula I ain porto ). codigo expli 243 = % | Tres cuartos, fracción | codigo autil 112 × p ( Letta p minúscula ). codigo ased 85 = 8 ( Lerra 5 mayoscula ) codigo ascil 214 = 1 ( Lette i mayúscula cun acento agudo ) rodige ascil TEX = q ( Letta q ministrula ) codigo escil 244 + ¶ ( Fin de panafo - signo de carderon ) codgo ascil 216 = 1 ( Lens I mayoscuta con acento circurfielo ) codigo seco 64 = T ( Letro T may lecute ) codigo sesti 245 = § ( Signo de sección ) rodgo ascii 114 = r ( Letts r minosouta ) codigo escil 85 = U / Lette 1/ may/souls 1 codigo ascil 216 ×1 ( Lette i meybecute con diémese ) codigo and (246 + + ) Signo de división ) codigo asoli 115 = a ( Letra s minúscuta ) modigo asoli 217 x-1 ( Lives simple esquires de recusairo gráfico ) codigo ascii 88 × V ( Lette V maydecuta ) codigo ascil 247 \* \_ ( GedRis , wrgulito beja ) codgo audi 116 = 1 ( Lana ( minosoure ) codigo ascil 218 = p ( Linea skripte esquiva de recusero grafico ) codigo ascil 67 + W ( Latra W mayoscuta ) codge saut 248 = \* ( Signo de grado, anito ) modigo-ascil 117 = u ( Letra ii minúscula ) codgo auci 215 - 2 ( Boque color plane solido, carácter práfico ) codigo asoli 56 + X ( Letts X mayūscula ) codigo ascii T18 + v ( Lette v minoscula ) nodigo asci 249 «" ( Dieresis ) codgo asci 220 = ( Medio bioque regro, mitat inferior, carácter gráfico ) codigo asell 69 4 Y Letra Y mavoscula 3 codigo ascii 119 - w ( Letre w minúscula ) cordign each 250 = - (. Punto centratro, punto medio, come georgiene.) codgo ascii 221 = ; ( Barra vertical pertida ) codgo asci 90 = Z ( Letra Z maybanula ). codigo ascil 261 +1 ( Superindice uno ) rodgo ascii 120 - x ( Latra x minúacula ) codigo ascii 222 + I ( Letre I mayoscute con apento grave ) codigo está 91 + [ ( Abre corchetes ) codigo ascii 252 = 1 ( Superindica tres , potencia tres , al nubo ) . rodgo ascii 121 + y ( Letra y minúscula ) codigo ascii 92 v \ ( Barra invertida , contrabama ; barra inversa ) codigo ascil 223 + 4 ( Medio bioqua regro, mitad superior, carácter gráfico ) codigo asol 253 = \* ( Superindice doe , al quadrado ) redige andii 122 = a ( Lette z mindecula ) codigo asoli 224 × 0 ( Letra e maytiscula con acerto agudo ) codigo ascii 93 +1 ( Clema soveretes ) codigo asoli 123 + ( | Alore fave curve - faves curves ) codigo asci 254 = e ( Cuadreco negro, carectar gráfico ) codgo secti S4 + \* ( Intercalación - adento circunfieja ) codgo ascil Z25 + & ( Letra wemana eszet o ese-299a ) codigo audi 255 = strep ( Especio sin separación - non breaking space ) rodgo anni 124 » ( Barra vertical, pieca , irrea vertical ) codigo assil 96 = \_ ( Guidn bajo , subrayastir , subquitir ) codigo ascil 225 × 0 ( Letta C maycecula con acento circumfejo ) rodgo audi 125 = ) ( Clerra lleve - lleves ouves ) codigo asci 96 = " ( Acento grave ) codigo ascii 227 × 0 ( Lette O mayúscula con acento grave ) codigo asoli 128 = - ( Bigno de equivalencia , tildo o virguilita de la fi ) codigo ascii 228 - 8 ( Letre o minúscula con tide ) codigo ascil 97 × a ( Latra a minúscula ) costigo aucil 229 × 0 ( Lette O may/assub-con tide ) codigo ascii 98 + ti ( Latta ti mindecula ) codas sasi 50 + e / Latta e minascula I (odigo asol 200 × y / Signo micro )

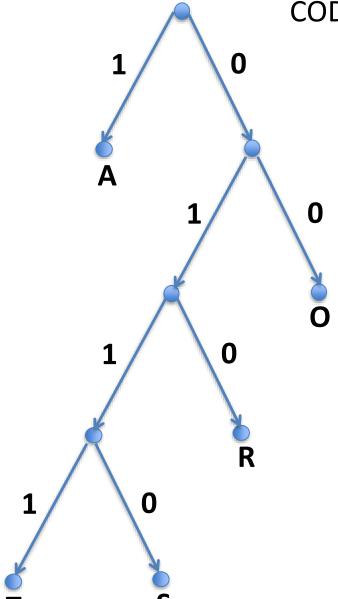
codigo ascil 231 + p ( Letre letine from mindeaux )

codigo audi 232 - P ( Lette latina from mayusous )

codigo asci 233 × 0 ( Letts U mayciscula con acento agudo )

codigo asoli 234 + Ø ( Letta U mayoscuta con atiento cimunfisio )

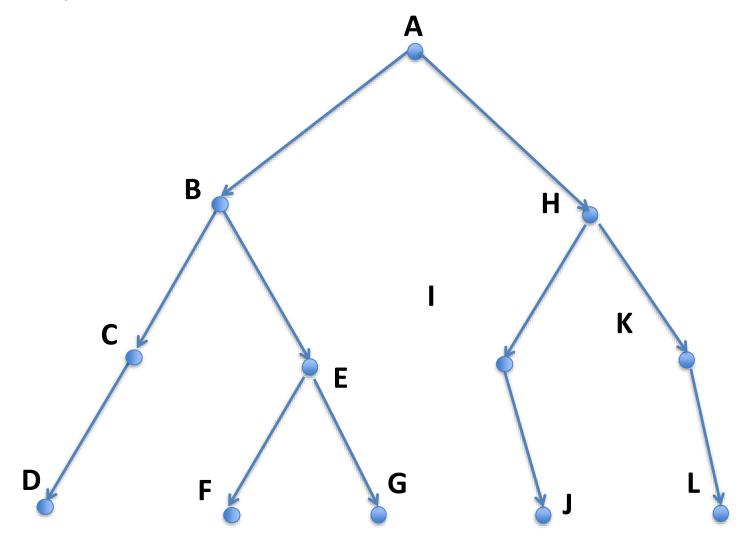
### **CODIGO DE HUFMAN**



Carácter		
А	100	0001
В	100	0010
С	100	0011
1	011	0001
2	011	0010
ļ.	010	0001
*	010	1010

RAT 01010111 RATO 0101011100

# **BUSQUEDA EN ARBOLES**



## Algoritmo PREORDEN

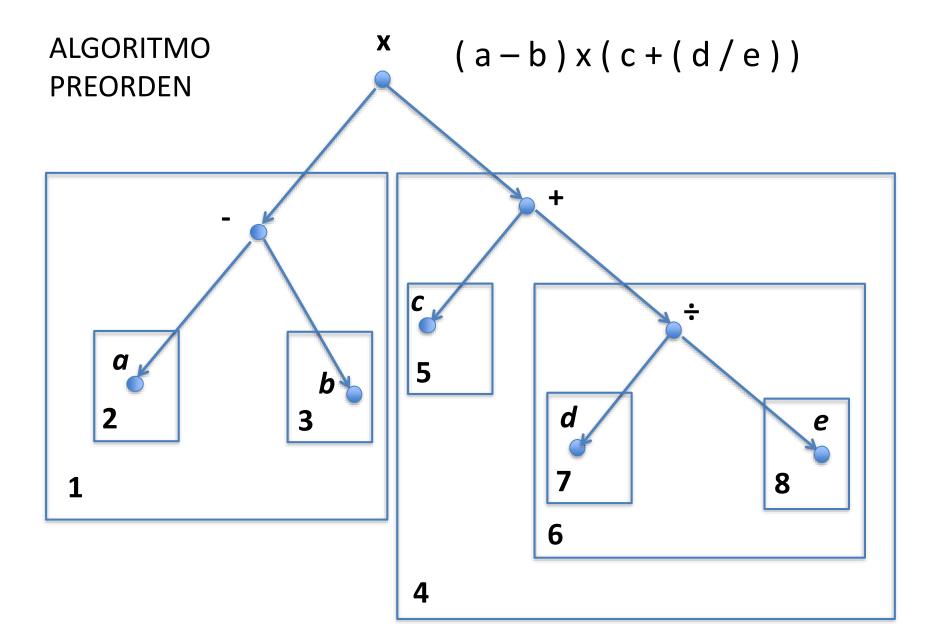
- PASO 1: Visite v
- PASO 2: Si existe  $v_L$ , entonces aplique este algoritmo a  $(T(v_L), v_L)$
- PASO 3: Si existe  $v_R$ , entonces aplique este algoritmo a  $(T(v_R), v_R)$

Fin del algoritmo

- 1. Visite la raíz.
- 2. Busque en el sub árbol izquierdo, si existe
- 3. Busque en el sub árbol derecho, si existe

Algoritmo PREORDEN Н K E 6 10 8





### **ALGORITMO PREORDEN**

$$a = 6$$

$$x - a b + c / d e$$

$$c = 5$$

$$d = 2$$

$$x - 6 + 5 / 2 = 2$$

$$e = 2$$

$$x - 6 + 5 = 1$$

### Algoritmo ENTREORDEN

PASO 1: Si existe  $v_L$ , entonces aplique este algoritmo a  $(T(v_L), v_L)$ 

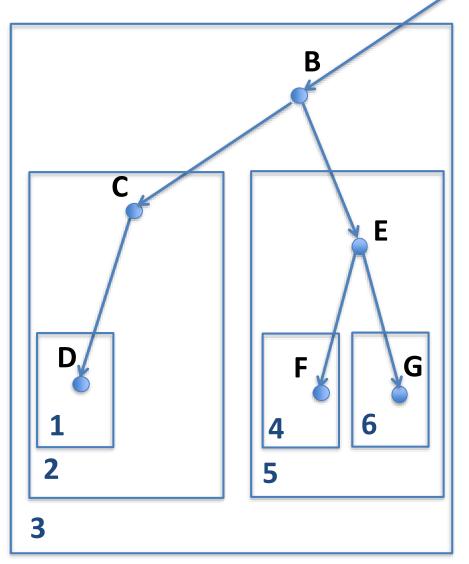
PASO 2: Visite v

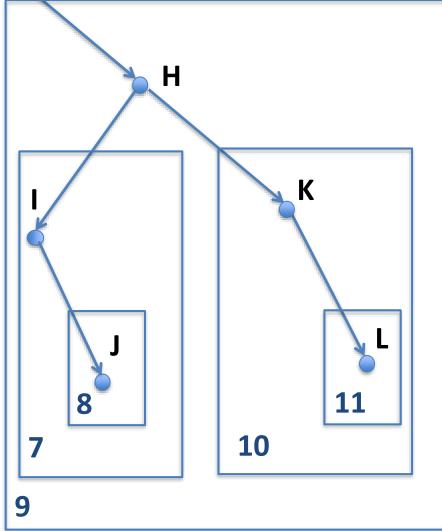
PASO 3: Si existe  $v_R$ , entonces aplique este algoritmo a  $(T(v_R), v_R)$ 

Fin del algoritmo

- 1. Busque en el sub árbol izquierdo, si existe
- 2. Visite la raíz.
- 3. Busque en el sub árbol derecho, si existe

Algoritmo ENTREORDEN A





X **ALGORITMO** (a-b)x(c+(d/e))**ENTREORDEN** 3 6 8

$$a - b \times c + d \neq e$$

### **ALGORITMO ENTREORDEN**

$$b = 4$$

$$a-b \times c + d/e$$

$$d = 2$$

29

$$e = 2$$

$$6 - 4 \times 5 + 2 / 2$$

$$6 - 4 \times 5 + 2 / 2$$

$$2 \times 5 + 1$$

- 13

12

ambiguo

## Algoritmo POSORDEN

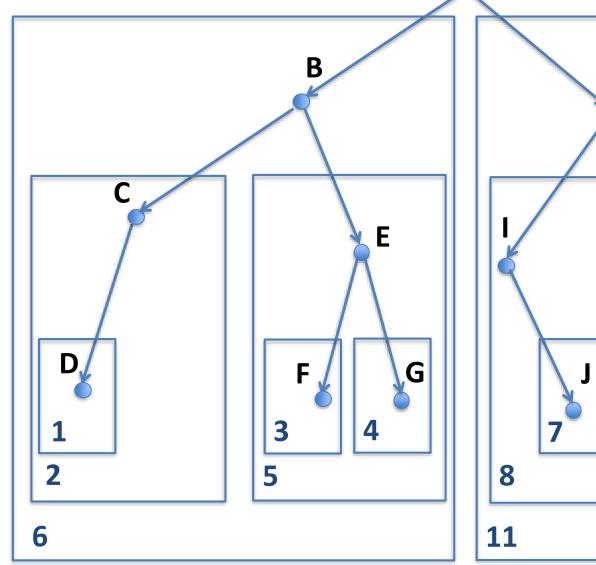
- PASO 1: Si existe  $v_L$ , entonces aplique este algoritmo a  $(T(v_L), v_L)$
- PASO 2: Si existe  $v_R$ , entonces aplique este algoritmo a  $(T(v_R), v_R)$

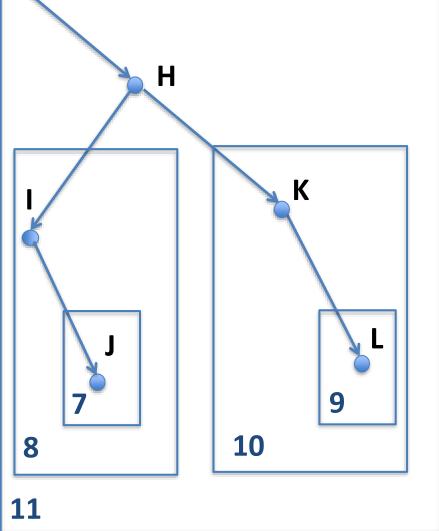
PASO 3: Visite v

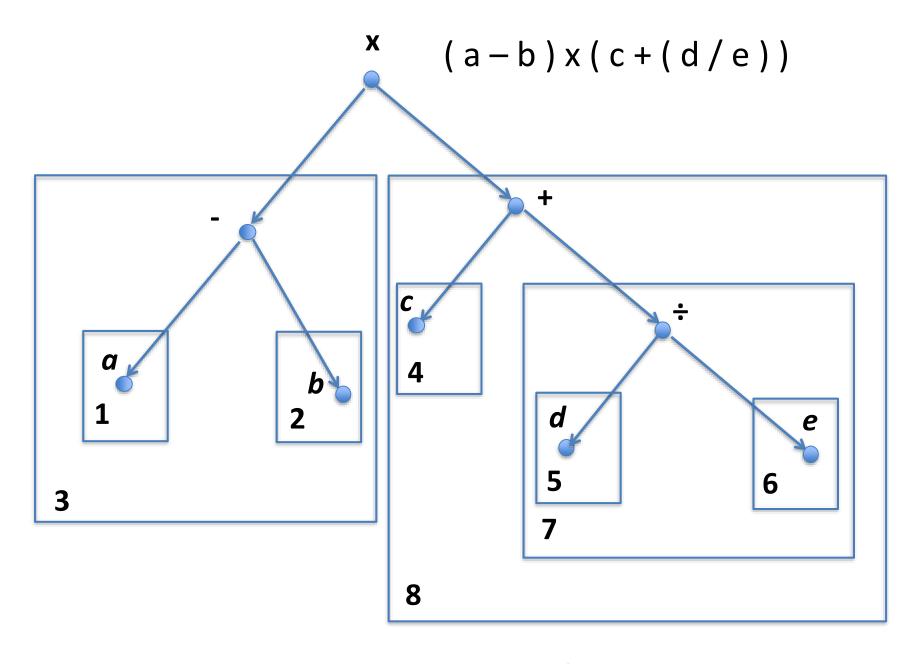
Fin del algoritmo

- 1. Busque en el sub árbol izquierdo, si existe
- 2. Busque en el sub árbol derecho, si existe
- 3. Visite la raíz.

Algoritmo POSORDEN A









# Algoritmo POSORDEN

$$a = 6$$

$$c = 5$$

$$d = 2$$

$$e = 2$$

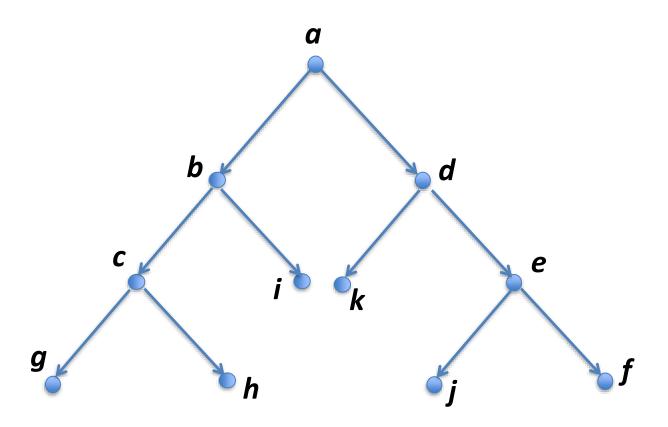
X

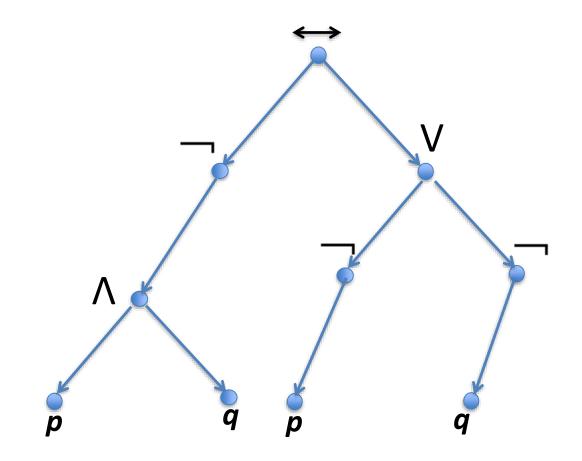
**Ejercicios:** Construya un árbol para la siguiente operación lógica e implemente su recorrido en los tres sentidos

$$(\neg(p \land q)) \leftrightarrow (\neg p \lor \neg q)$$

# Ejercicios:

Efectúe búsqueda PREORDEN, ENTREORDEN Y POSORDEN en el árbol presentado





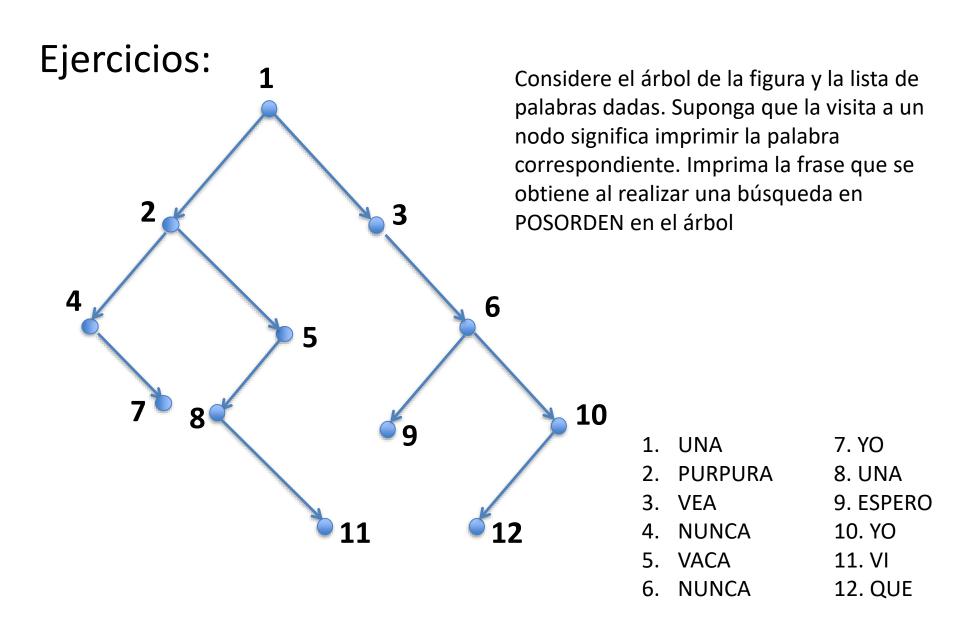
$$\longleftrightarrow \neg \wedge p \neq \vee \neg p \neg q$$
 PREORDEN

 $p \neq \wedge \neg p \neg q \neg \vee \longleftrightarrow$  POSORDEN

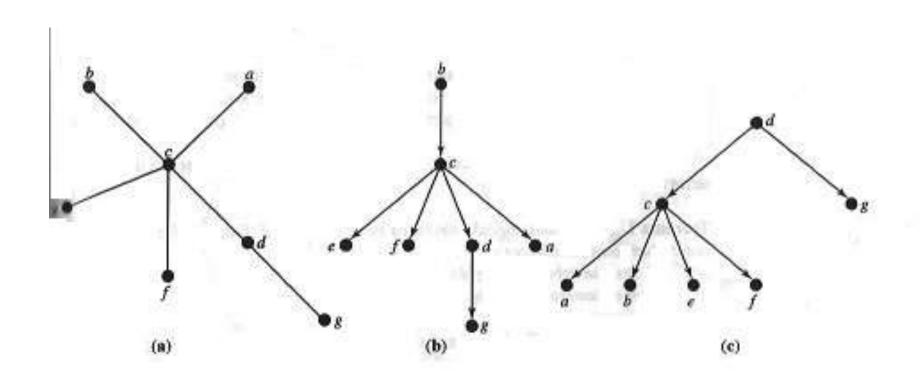
 $\neg p \wedge q \longleftrightarrow \neg p \vee \neg q$  ENTREORDEN (ambigua)

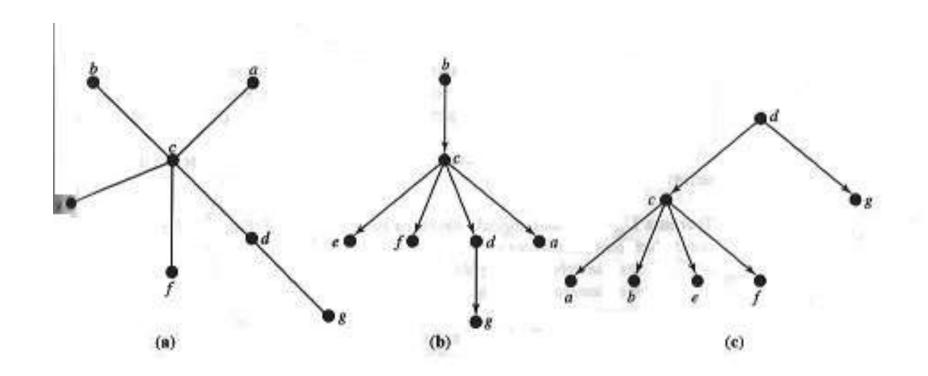
**PREORDEN** 

**POSORDEN** 



# ARBOLES NO DIRIGIDOS



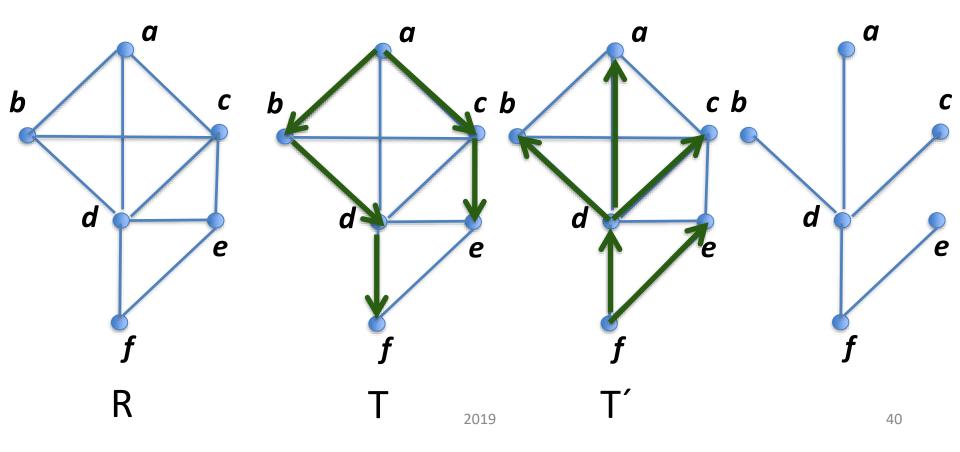


TEOREMA 1: Sea R una relación simétrica en un conjunto A. Entonces las siguientes proposiciones son equivalentes:

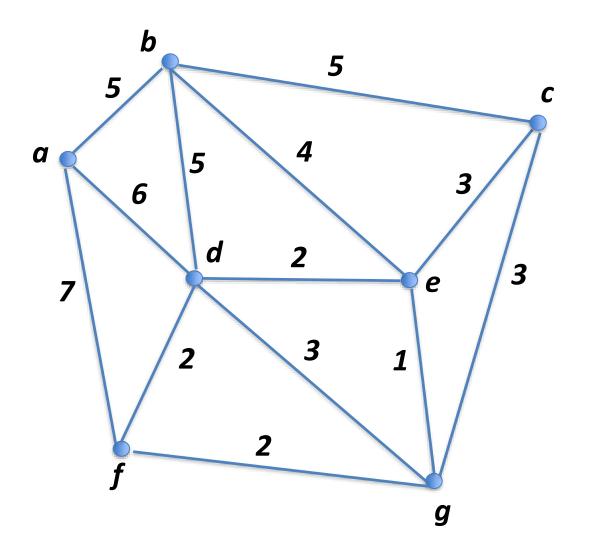
- (a)R es un árbol no dirigido
- (b)R es conexo y acíclico

### ARBOLES DE EXPANSION DE RELACIONES CONEXAS

Si R es una relación simétrica conexa sobre un conjunto A, un árbol T en A es un árbol de expansión para R si T es un árbol con exactamente los mismos vértices que R y se puede obtener T eliminando algunas aristas de R



### ARBOLES DE EXPANSION MINIMA



Sea el grafo G=(V,E)

- Ponderado
- No dirigido
- Conexo
- Sin lazos

### ALGORITMO DE PRIM

#### PASO 1

Hacemos el contador i=1Colocamos un vértice arbitrario  $v_1 \in V$  en el conjunto P. Definimos  $N=V-\{v_1\}$  y  $T=\emptyset$ 

#### PASO 2

Para  $1 \le i \le n-1$ , donde |V|=n, sean  $P=\{v_1,v_2,...,v_i\}$   $T=\{e_1,e_2,...,e_{i-1}\}$  y N=V-P. Añadimos a T la arista mas corta (la de peso mínimo) de G que conecta un vértice x en P con un vértice y ( $=v_{i+1}$ ) en N. Colocamos y en P y lo eliminamos de N

### PASO 3

Hacemos i = i + 1

Si i = n, el subgrafo de G dado por las aristas  $e_1, e_2, ..., e_{n-1}$  es conexo, con n vértices, n-1 aristas y es un árbol óptimo para G.

Si i < n, regresamos al paso 2.2019

### **ALGORITMO DE PRIM**

Inicialización:  $i = 1; P = \{a\}; N = \{b, c, d, e, f, g\}; T = \emptyset$ 

Primera iteración:  $T = \{\{a,b\}\}; P = \{a,b\}; N = \{c,d,e,f,g\}; i = 2$ 

Segunda iteración:  $T = \{\{a, b\}, \{b, e\}\}; P = \{a, b, e\}; N = \{c, d, f, g\}$ i = 3

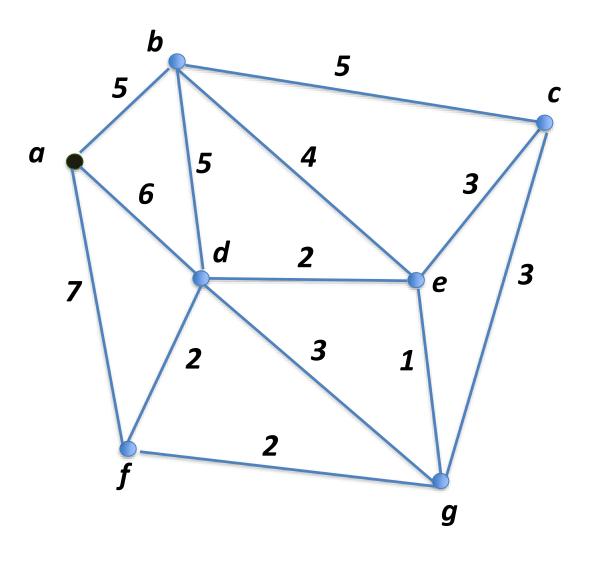
Tercera iteración:  $T = \{\{a, b\}, \{b, e\}, \{e, g\}\}; P = \{a, b, e, g\}$  $N = \{c, d, f\}; i = 4$ 

Cuarta iteración:  $T = \{\{a,b\}, \{b,e\}, \{e,g\}, \{d,e\}\}\}$  $P = \{a,b,e,g,d\}; N = \{c,f\}; i = 5$ 

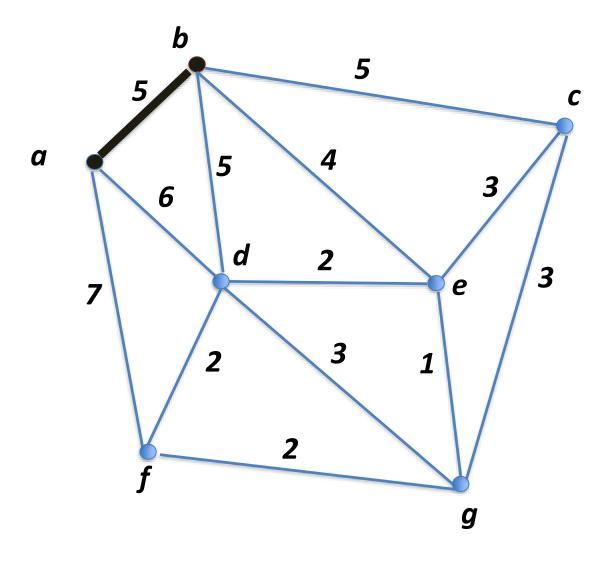
Quinta iteración:  $T = \{\{a,b\}, \{b,e\}, \{e,g\}, \{d,e\}, \{f,g\}\}\}$  $P = \{a,b,e,g,d,f\}; N = \{c\}; i = 6$ 

Sexta iteración:  $T = \{\{a,b\},\{b,e\},\{e,g\},\{d,e\},\{f,g\},\{c,g\}\}\}$  $P = \{a,b,e,g,d,f,c\} = V; N = \emptyset; i = 7 = |V|^{43}$  Inicialización:

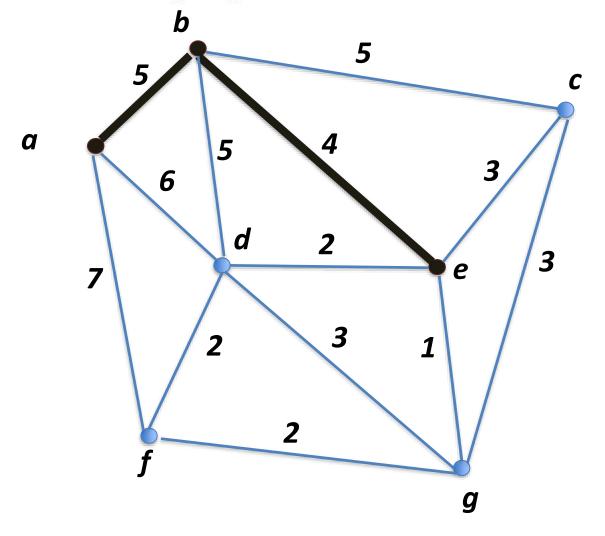
$$i = 1; P = \{a\}; N = \{b, c, d, e, f, g\}; T = \emptyset$$



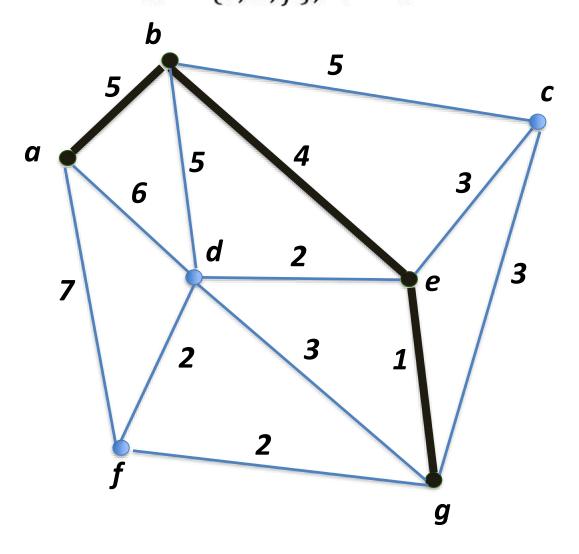
Primera iteración:  $T = \{\{a,b\}\}; P = \{a,b\}; N = \{c,d,e,f,g\}; i = 2$ 



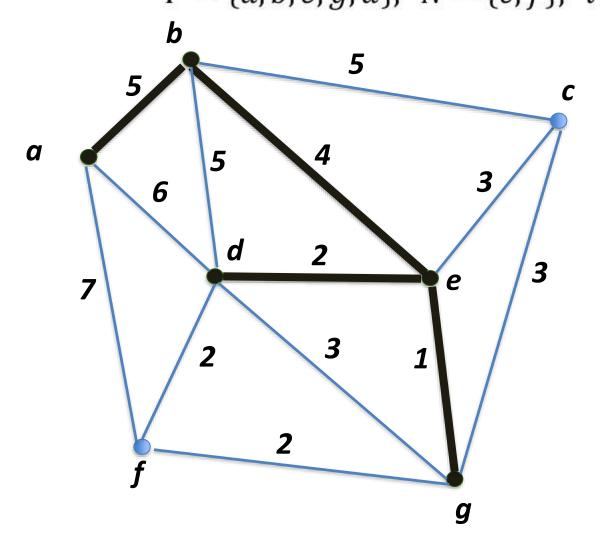
Segunda iteración:  $T = \{\{a, b\}, \{b, e\}\}; P = \{a, b, e\}; N = \{c, d, f, g\}$ i = 3



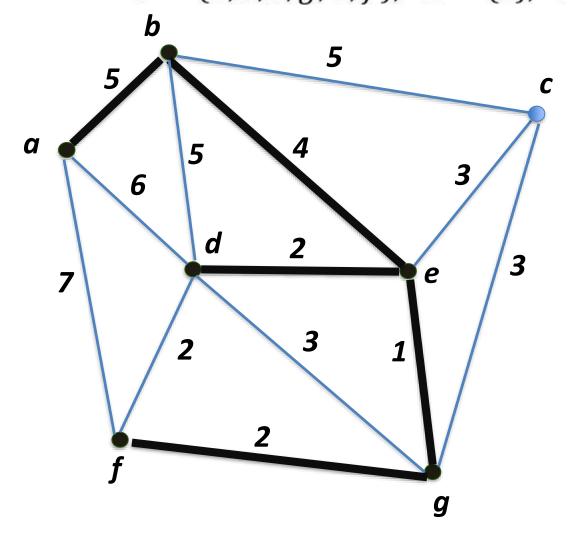
Tercera iteración:  $T = \{\{a,b\}, \{b,e\}, \{e,g\}\}; P = \{a,b,e,g\}$  $N = \{c,d,f\}; i = 4$ 



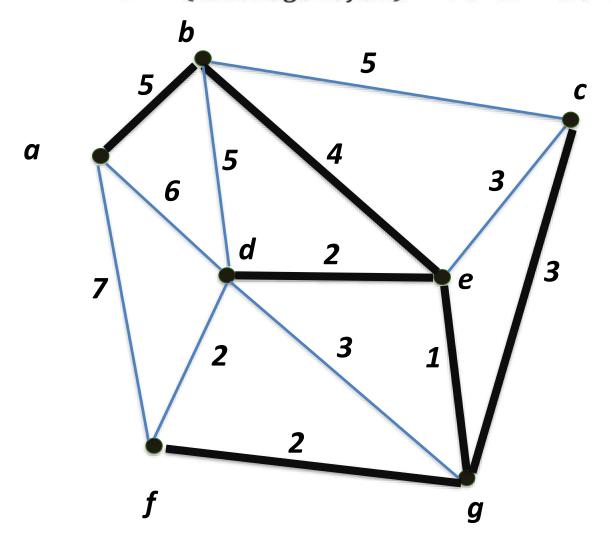
Cuarta iteración:  $T = \{\{a,b\}, \{b,e\}, \{e,g\}, \{d,e\}\}\}$  $P = \{a,b,e,g,d\}; N = \{c,f\}; i = 5$ 

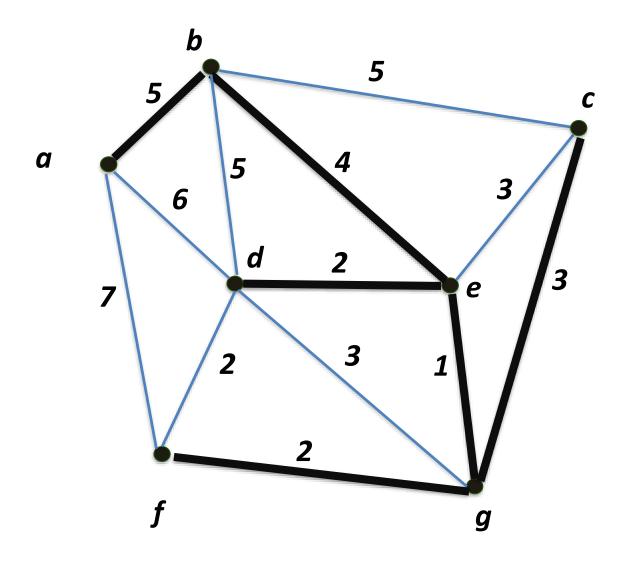


Quinta iteración:  $T = \{\{a,b\}, \{b,e\}, \{e,g\}, \{d,e\}, \{f,g\}\}\}$  $P = \{a,b,e,g,d,f\}; \ N = \{c\}; \ i = 6$ 



Sexta iteración:  $T = \{\{a, b\}, \{b, e\}, \{e, g\}, \{d, e\}, \{f, g\}, \{c, g\}\}\}$  $P = \{a, b, e, g, d, f, c\} = V; N = \emptyset; i = 7 = |V|$ 





T es un árbol de expansión mínimo de peso 17 para G

### ALGORITMO DE KRUSKAL

PASO 1. Hacemos el contador i = 1Seleccionamos una arista  $e_1$  en G, tal que  $p(e_1)$  séalo mas pequeño posible.

PASO 2. Para  $1 \le i \le n-2$ , si hemos seleccionado las aristas  $e_1, e_2, ..., e_i$ , entonces seleccionamos la arista  $e_{i+1}$  de las aristas restantes de G, de modo que:

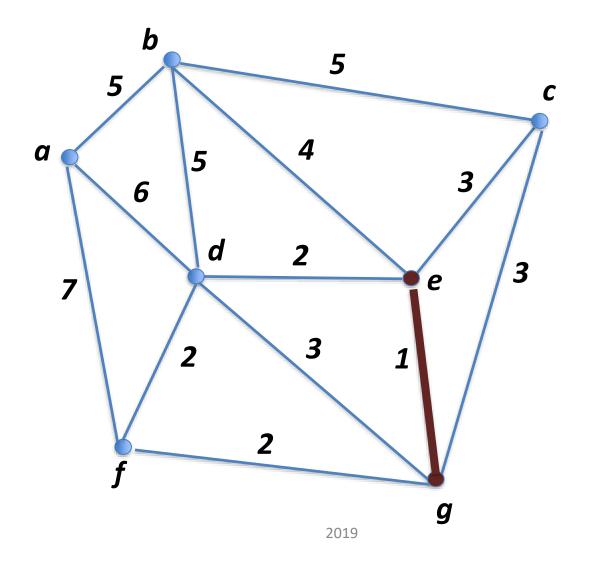
- a)  $p(e_{i+1})$  sea lo mas pequeño posible.
- b) El subgrafo de G determinado por las aristas  $e_1, e_2, ..., e_i, e_{i+1}$  (y los vértices incidentes) no contenga ciclos.

PASO 3. Hacemos i = i + 1.

Si i=n-1, el subgrafo de G determinado por las aristas  $e_1,e_2,\ldots,e_{n-1}$  es conexo, con n vértices y n-1 aristas, yes un árbol de expansión mínimo para G.

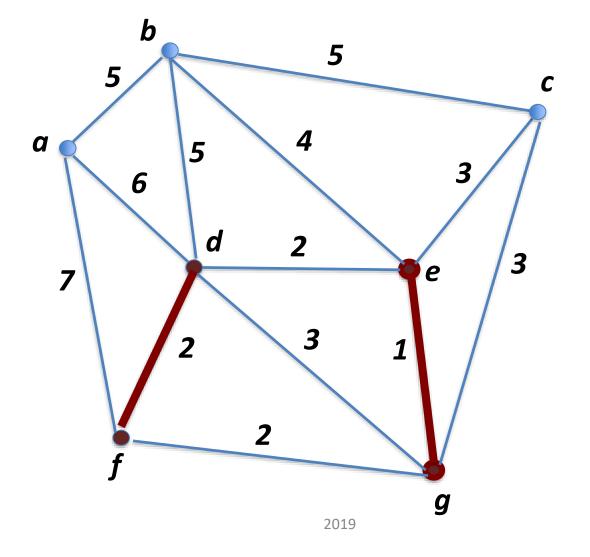
Si i < n - 1, regresamos al paso 2.

INICIALIZACION: i=1Seleccionamos la arista de menor peso  $\{e,g\}$ 



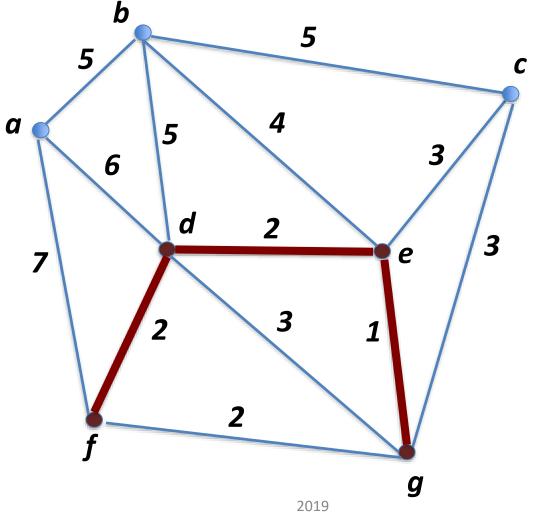
### PRIMERA ITERACION:

Entre las aristas restantes tres tienen peso 2, seleccionamos  $\{d, f\}$   $T = \{\{e, g\}, \{d, f\}\}$  Hacemos i = i + 1 = 2 i = 2 < 6 volvemos al paso 2.



### **SEGUNDA ITERACION:**

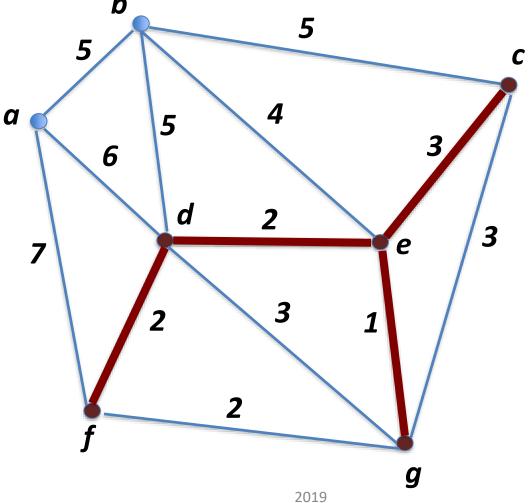
Dos de las aristas restantes tienen peso 2. Seleccionamos  $\{d, e\}$   $T = \{\{e, g\}, \{d, f\}, \{d, e\}\}$  Hacemos i = i + 1 = 3 i = 3 < 6 volvemos al paso 2.



### TERCERA ITERACION:

De las aristas restantes  $\{f,g\}$  tiene el peso mínimo, pero produce un ciclo, en consecuencia es descartada y se elige  $\{c,e\}$ .

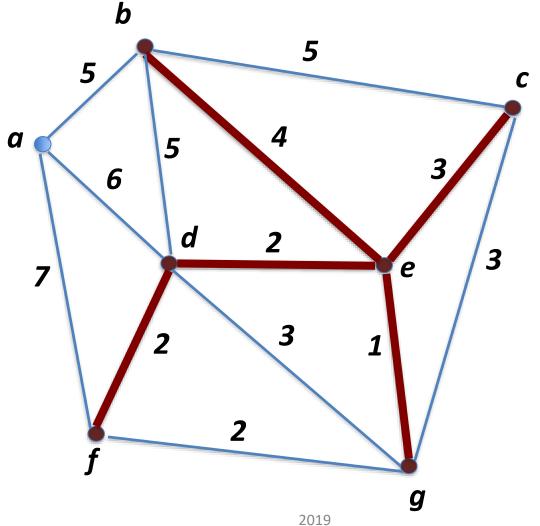
 $T = \{\{e, g\}, \{d, f\}, \{d, e\}, \{c, e\}\}$  Hacemos i = i + 1 = 4 i = 4 < 6 volvemos al paso 2.



### **CUARTA ITERACION:**

Se elige  $\{b, e\}$ .

 $T = \{\{e, g\}, \{d, f\}, \{d, e\}, \{c, e\}, \{b, e\}\}\}$  Hacemos i = i + 1 = 5 i = 5 < 6 volvemos al paso 2.



## QUINTA ITERACION:

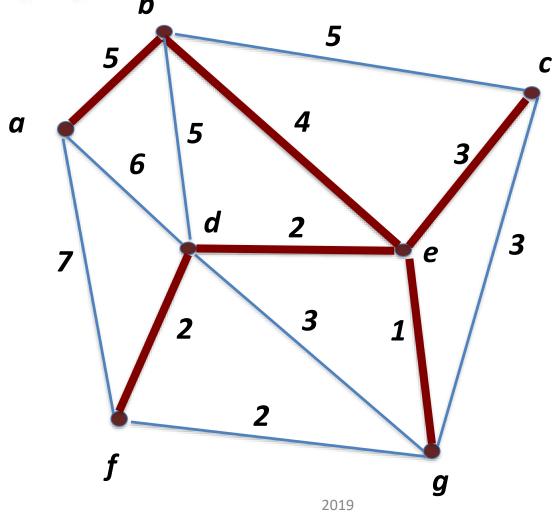
Se elige  $\{a, b\}$ .

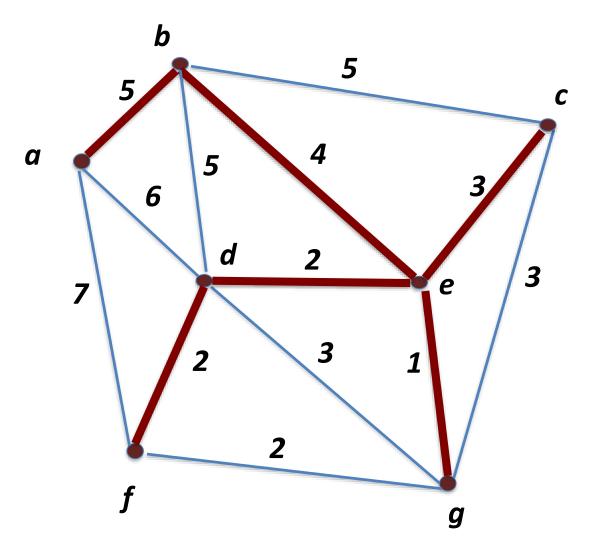
 $T = \{\{e,g\}, \{d,f\}, \{d,e\}, \{c,e\}, \{b,e\}, \{a,b\}\}$ 

Hacemos i = i + 1 = 6

i = 6 = 6

FIN





T es un árbol de expansión mínimo de peso 17 para G

