

# GRAFOS – 25/2

Ciência da Computação  
Universidade do Vale do Itajaí – UNIVALI

Profª Fernanda dos Santos Cunha  
fernanda.cunha@univali.br

1

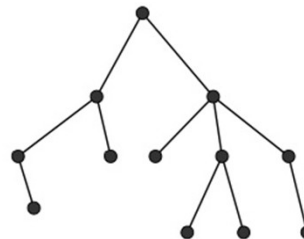
1

## Grafos: Unidade 4 – Árvores

### □ Árvores

É um grafo conexo **T** (*tree*) em que **existe um e somente** um caminho entre qualquer par de vértices de T. E esse caminho é simples.

Propriedade: para cada aresta  $a$ , o grafo  $T - a$  não é conexo.

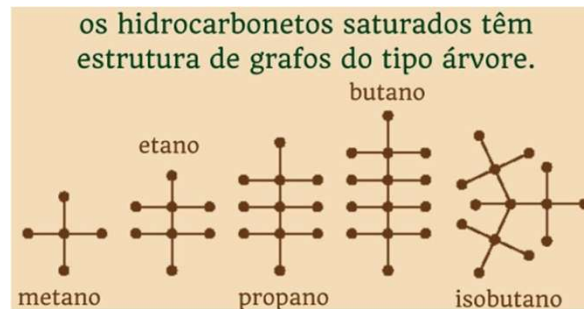


2

## Grafos: Unidade 4 – Árvores

### □ Floresta

Uma floresta **F** (*forest*) é um conjunto de árvores sem vértices em comum.

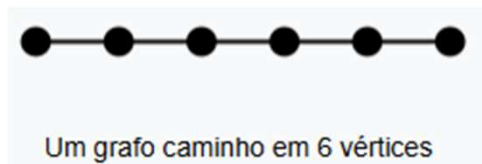


3

## Grafos: Unidade 4 – Árvores

### □ Grafo Caminho

Um grafo caminho **P<sub>n</sub>** (*Path*) é uma árvore com  $n$  vértices, dos quais apenas dois vértices com grau 1 (extremidades) e todos os outros vértices com grau 2 (conectados a dois outros vértices). Também chamado de grafo linear, pois os vértices podem ser conectados em uma sequência linear, formando um caminho.

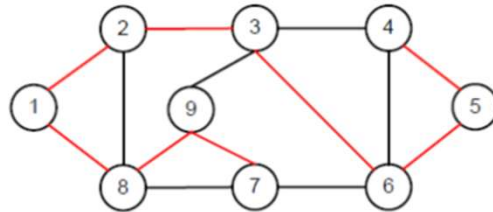


4

## Grafos: Unidade 4 – Árvores

### □Árvore Geradora

É um subconjunto de arestas que forma uma árvore onde estão incluídos todos os vértices do grafo original.



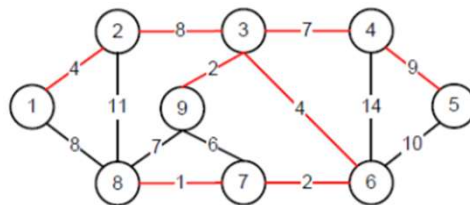
5

## Grafos: Unidade 4 – Árvores

### □Árvore Geradora Mínima – AGM

A árvore geradora mínima  $T_{\text{Min}}$  é a árvore geradora de menor custo, dentre todas as possíveis em  $G$ .

Custo = somatório dos custos das arestas de  $T$ .



### □Árvore Geradora Máxima – AGMa

Trata-se da árvore geradora de maior custo.

6

## Árvore Geradora Mínima – AGM

É um **subgrafo conexo máximo\*** do grafo não orientado  $G$  com  $n$  vértices tendo as seguintes características:

- é acíclico
- tem  $n-1$  arestas
- está associado ao menor dos custos totais de todas as árvores geradoras do grafo
- há uma cadeia elementar única entre qualquer par de vértices
- pode não ser único

(\*) Há cadeia entre qualquer par dos seus vértices. É máximo quando engloba todos os vértices que partilham desta condição.

## AGM – Algumas Aplicações

### □ Projeto

Redes telefônicas, elétricas, hidráulicas, TV cabo, computadores e rodovias

### □ Análise de clusters (exemplo)

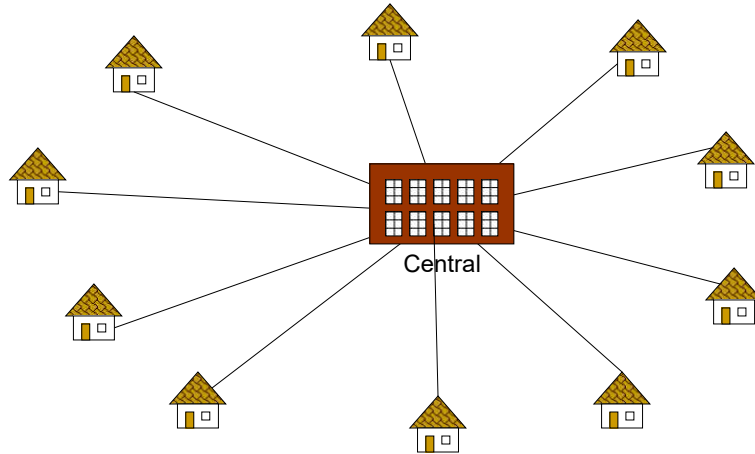
Análise de padrões espaciais de esporos de fungos

### □ Soluções aproximadas de problemas NP

Circuito de Hamilton, Árvore de Steiner

## Instalação de Rede Telefônica

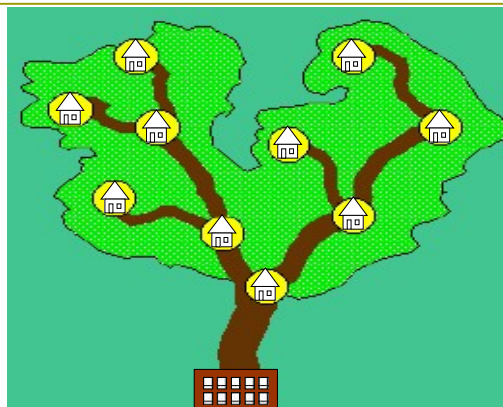
### Problema de cobertura de nós



Modalidade dispendiosa ...

9

## Instalação de Rede Telefônica



Central

Como otimizar... (inspiração na natureza.)

10

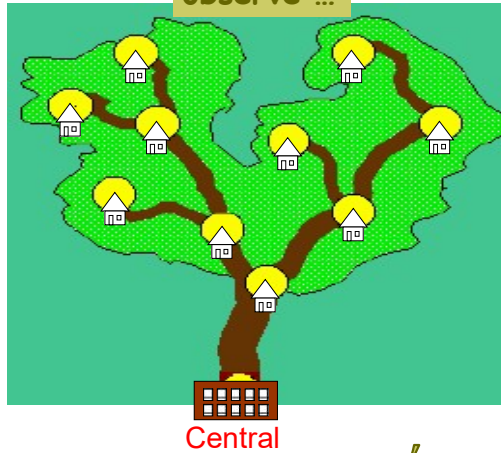
## Instalação de Rede Telefônica

Há ligação  
entre qualquer  
par de vértices  
(grafo conexo)

Não há  
ciclos

Removendo  
qualquer das  
arestas a  
conexidade  
desaparece

observe ...



Liga 11  
vértices com  
10 arestas

Qualquer nova  
ligação entre  
vértices origina  
um ciclo

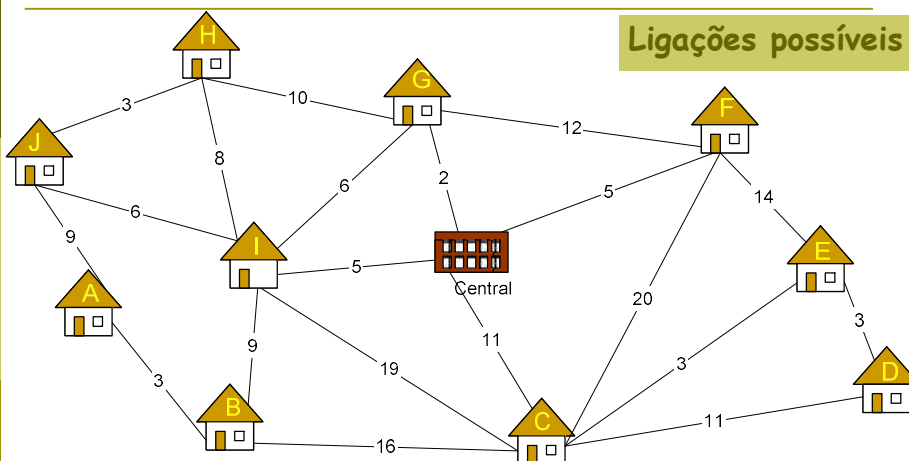
Há uma cadeia  
elementar única  
entre qualquer  
par de vértices

**A melhor solução é ? Árvore Geradora !**

11

## Instalação de Rede Telefônica

Ligações possíveis

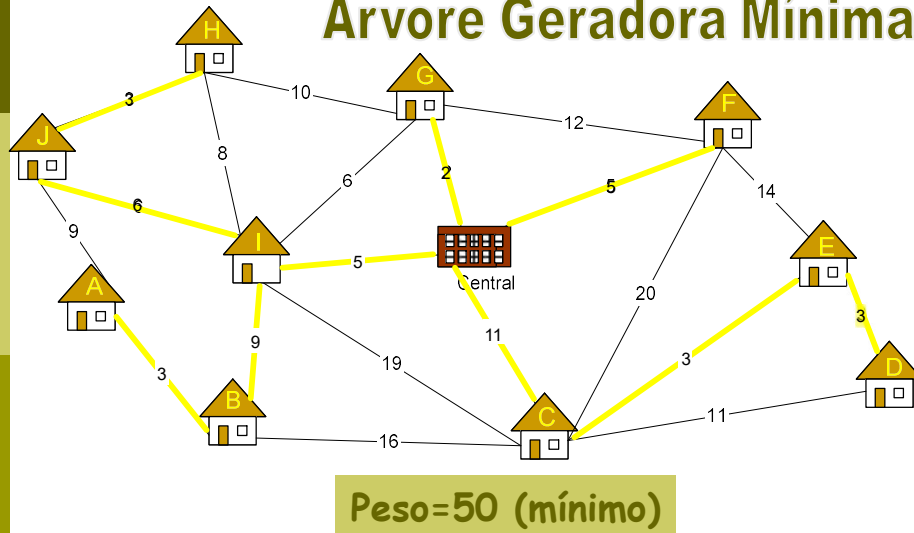


**Qual das Árvores Geradoras tem peso mínimo?**

12

## Instalação de Rede Telefônica

### Árvore Geradora Mínima



13

## Algoritmo de PRIM (Robert C. Prim, 1957)

```
LER  $G=(N,M)$  e  $D=[d_{ij}]$  (matriz de pesos de  $G$ )  
 $T \leftarrow \{i\}$  // vértices visitados, árvore corrente  
 $V \leftarrow N \setminus \{i\}$  // cjtó vértices não visitados  
 $T_{\min} \leftarrow \emptyset$   
ENQUANTO  $T \neq N$  FAÇA  
    Achar aresta  $(j,k) \in M \mid j \in T, k \in V$  e  $d_{jk}$  é mínimo  
     $T \leftarrow T \cup \{k\}$   
     $V \leftarrow V \setminus \{k\}$   
     $T_{\min} \leftarrow T_{\min} \cup (j,k)$   
FIMENQUANTO  
ESCREVER  $T_{\min}$  // cjtó de arestas da AGM
```

O algoritmo parte de qualquer vértice, e a cada passo acrescenta a menor aresta que sai no conjunto de vértices selecionados e que possui extremidade com vértice fora do conjunto.

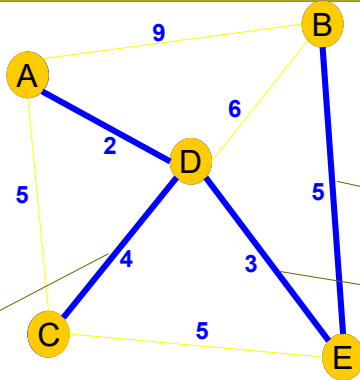
14

## Cálculo da Árvore Geradora Mínima (AGM)

Nº de vértices	5
----------------	---

Nº de arestas da AGM	$5-1=4$
----------------------	---------

Aresta de menor peso DC (C vértice novo)



AGM calculada (peso=14) via método de PRIM

Aresta de menor peso EB (B vértice novo)

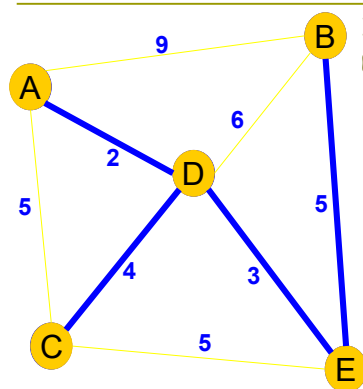
Aresta de menor peso DE (E vértice novo)

Inicialização: Partindo do vértice A escolhe aresta AD (com menor peso) para a árvore.

Arestas seguintes: escolher a aresta de menor peso que tenha apenas um vértice na árvore corrente

15

## AGM – Método de PRIM



1ª aresta: escolher o menor valor da matriz

	A	B	C	D	E
A					
B	9				
C	5	$\infty$			
D	2	6	4		
E	$\infty$	5	5	3	

Todos os valores cortados por 2 retas. AGM calculada.

Arestas seguintes:

No valor escolhido cortar linha e coluna dos 2 vértices extremos da aresta escolhida.

Escolher nova aresta no menor dos valores cortados por **uma única reta**.

16



## AGM – Teste

Escolha a aresta e clique para verificar se atuou corretamente

	A	B	C	D	E	F	G	H
A								
B	22							
C	14	12						
D	13	9	7					
E	11	8	14	17				
F	19	10	11	22	11			
G	12	13	23	12	45	12		
H	12	5	11	12	33	14	7	

AGM calculada: 57 (para 8 vértices, 7 arestas escolhidas; todos os valores estão cortados por 2 retas)

17

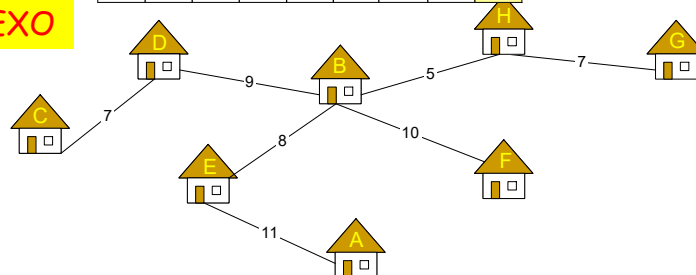
## AGM – Teste

	A	B	C	D	E	F	G	H
A								
B	22							
C	14	12						
D	13	9	7					
E	11	8	14	17				
F	19	10	11	22	11			
G	12	13	23	12	45	12		
H	12	5	11	12	33	14	7	

8-1=7  
ARESTAS

LIGAÇÃO  
ÚNICA ENTRE  
QUALQUER  
PAR DE  
VÉRTICES

CONEXO



18