

# 1er Parcial AED3: Parte Domiciliaria

Manuel Panichelli, 72/18

October 10, 2020

# Preámbulo

Teoremas / Ejercicios utilizados.

## 0.1 Árboles

**Teorema 1** (Definiciones equivalentes de árbol). Dado  $G = (V, X)$  un grafo, las siguientes son equivalentes:

1.  $G$  es un árbol, un grafo conexo sin circuitos simples.
2.  $G$  es un grafo sin circuitos simples, y  $e$  arista tq  $e \notin X$ , el grafo  $G + e$  tiene exactamente un circuito simple el cual contiene a  $e$ .
3.  $G$  es conexo, pero si se saca cualquier arista queda un grafo no conexo. Es decir, toda arista es puente.

**Lema 1.** Sea  $G = (V, X)$  conexo y  $e \in X$ .

$$G - e \text{ es conexo} \iff e \text{ pertenece a un circuito simple de } G$$

**Teorema 2.** Sean  $T = (V, X_T)$  un AG de  $G = (V, X)$ ,  $e \in X \setminus X_T$ . Luego  $T + e - f$  con  $f$  una arista del único circuito de  $G + e$  es AG de  $G$ .

# Resolución

## Ejercicio 1

## Ejercicio 2

## Ejercicio 3

## Ejercicio 4

Un **punto** de un grafo es un eje del grafo tal que al removerlo se obtiene un grafo con más c.cs. Sea  $G = (V, X)$  un grafo conexo y  $e \in X$ . Demostrar que  $e$  es un punto de  $G$  sii  $e$  pertenece a todo AG de  $G$ .

Dem. Demostremos la ida y la vuelta.

$\Rightarrow$ ) Sea  $e$  punto de  $G$ . qvq pertenece a todo AG de  $G$ .

Va por el absurdo: supongo que no pertenece a ningún árbol generador de  $G$ , y sea  $T = (V, X_T)$  uno cualquiera. Como  $e \notin T$ , por (1.2),  $T + e$  tiene exactamente un circuito simple  $C$ , el cual contiene a  $e$ . Sea  $f \in C, f \in X_T$ . Como  $f$  pertenece al único circuito de  $T + e$ , por (2) el árbol  $T' = T + e - f$  es árbol generador de  $G$ , y  $e \in T'$ . Pero estábamos suponiendo que  $e$  no pertenecía a ningún AG de  $G$ . Abs! Entonces pertenece a todos.

$\Leftarrow$ ) Como  $e$  pertenece a todo AG de  $G$ , y por (1.3) todas las aristas de un árbol son punto, en particular  $e$  es punto de  $G$ .

□

## Ejercicio 5