TIPE

Jules et Noa

November 15, 2024

1 Tension aux bornes des dipôles

• La charge du condensateur (circuit RC) en fonction de E (tension du générateur) en Volts, U_0 la tension initiale du condensateur en Volts, R la résistance en Ohm, et C la capacité en Farads est :

$$U_c(t) = (U_0 - E) \times e^{\frac{-t}{\tau}} + E$$

où $\tau=RC$ désigne la constante de temps en secondes.

• TODO : créer un algo pour générer les formules pour un circuit quelconque.

2 Avantages (valeur ajoutéee) du logiciel

- Open Source et gratuit
- Multiplatforme (windows et linux)
- Correction du circuit
- Mesure de la tension aux bornes des dipôles et affichage graphique

•

3 TODO

- Création d'algo pour les équa diff (Jules)
- Algo/structure de donnée (lsc) (Noa)
- Correction (Noa) (court-circuit, masse)

- GUI (Jules (pas priorité))
- Création des graphs (Jules)
- Tests concurrence
- Journal (latex) (git)

$4 \quad 21/03/2024$

Définition (court-circuit) : Un circuit est court-circuité s'il existe deux branches en dérivation dont l'une est de résistance très faible devant celle de l'autre (Masse ?)

11h00 http://abcsite.free.fr/physique/elec/elch5.html

10h30 https://ieeexplore-ieee-org.ezproxy.uphf.fr/xpl/tocresult.jsp?isnumber=23549

$5 \quad 04/04/2024$

https://w.wiki/9f6K

• Notes sur la théorie des graphes et les circuits (à formaliser):

Dipôles = étiquettes des arrêtes

Mailles = arrêtes

Noeuds = sommets

Direction du courant = orientation du graphe

Arbre = graphe sans cycle fermée.

Donc pas de courant dans un arbre.

Graphe de réseau = ensemble d'arbres.

Lien = mailles retirées pour former l'arbre.

Brindilles = mailles restantes dans l'arbre.

Pour un graphe à n nœuds, le nombre de mailles dans chaque arbre,

t, doit être : t = n - 1 et

 $b = \ell + t$

où b est le nombre de mailles du graphe et l, le nombre de liens retires pour former l'arbre.

• Résolution d'un circuit (de circuits contenant des dipôles (deux pôles max) et planaires) :

But : trouver des variables indépendantes qui caractérisent tout les dipôles d'un circuit (Par exemple : Intensité).

Le nombre minimum de courants de maille requis pour une solution complète est l'ensemble des liens noté I.

Pour résoudre : ensemble de boucles indépendantes. (Voir https://w.wiki/9f6L) Maille essentielle (essential mesh) = maille qui ne contient aucune autre maille.

Maille de courant (mesh current) = le courant qui traverse les mailles essentielles (en pratique les mailles de courant sont toutes dans le sens horaire).

Exeptions : supermaille (supermesh) et source dépendante (dependent source).

$6 \quad 18/04/2024$

https://arxiv.org/abs/1404.7610 Chordless cycle graph https://w.wiki/9ntG

7 16/05/2024

Cycles sans cordes:

Lemme 1 : Pour un sommet $v \in N(s)$, P est un s-t chemin sans corde contenant v si et seulement si $P \setminus s$ est un v-t chemin sans corde du graphe $G \setminus (N(s) \setminus v)$.

Lemme 2 : L'ensemble des s-t chemins de G est partitionné en ensembles disjoints de s-t chemins sans corde dans le graph $G \setminus (N(s) \setminus v)$ pour tout v.

Algorithme :

 $\mathbf{Enum_Chordless_Path}\ (G = (V, E), s, t, Q)$

- 1. Si l'arrête $\{s,t\}$ existe dans E alors renvoyer $Q \cup t$;
- 2. **pour tout** $v \in N(s)$ tel que un v-t chemin existe dans $G \setminus (N(s) \setminus v)$ faire
- 3. appeler **Enum_Chordless_Path** $((G \setminus (N(s) \setminus v)) \setminus s, v, t, Q \cup v)$
- 4. fin du for

8 Bibliographie

- https://arxiv.org/abs/1404.7610
- $\bullet \ \, https://fr.wikipedia.org/wiki/Graphe_cordal$
- $\bullet \ \ https://en.wikipedia.org/wiki/Mesh_analysis$
- $\bullet \ https://ieeexplore-ieee-org.ezproxy.uphf.fr/stamp/stamp.jsp?tp=\&arnumber=1085419$
- $\bullet \ \, https://fr.wikipedia.org/w/index.php?title=Topologie_(circuits_\%C3\%A9lectriques)$