

روشی نوین در تجدید آرایش شبکه های نامتعادل توزیع با استفاده از جابجایی شاخه ها

سید محمد هادی تابعی

شرکت سهامی برق منطقه ای کرمان

(smh_tabeai@yahoo.com)

چکیده:

کاهش تلفات انرژی الکتریکی همواره از اهداف شرکتهای توزیع بوده، حال آنکه مهم تر از تلفات انرژی، تلفات توان میباشد که افزایش ظرفیت مفید نیروگاهها را نیز به همراه دارد. بازآرایی ساده ترین و کم هزینه ترین روش برای تامین هدف فوق است. در این مقاله روشی ابتکاری برای بازآرایی شبکه نامتعادل توزیع مطرح می شود، تابع هدف مورد نظر کاهش تلفات توان می باشد هر چند که امکان بهبود پروفیل ولتاژ و متعادل تر شدن شبکه نیز از نتایج این بازآرایی خواهد بود. در روش پیشنهادی با دقت خوبی یک جفت از شاخه ها برای تغییر به منظور انجام بالاترین صرفه جویی تلفات انتخاب میگردد. انتخاب شاخه و فرایندهای تغییر تا مرحله ای که معلوم شود بیش از این امکان کاهش تلفات وجود ندارد ادامه پیدا میکند. برای پخش بار از روش جمع قدرتها استفاده گردیده است. نرم افزار تجدید آرایش بیان شده در محیط Matlab تهیه گردیده و بر روی قسمتی از شبکه توزیع نمونه امتحان شده است.

کلمات کلیدی: سیستم های توزیع انرژی، تلفات الکتریکی، تجدید آرایش، پخش بار.

1-مقدمه

بخش قابل توجهی از انرژی الکتریکی در هادی ها به صورت تلفات ژول به هدر می رود، یکی از روش های برآورد تلفات انرژی الکتریکی در بخشی از شبکه های توزیع نیرو بکارگیری برنامه های کامپیوتری پخش بار می باشد، که از این طریق امکان برآورد تلفات در قسمتی از شبکه و آنهم بطور تقریبی میسر می گردد. در یک دوره مشخص تلفات انرژی از مجموع تلفات لحظه ای توان حاصل میشود، به همین دلیل در صد تلفات در ساعت پیک به مراتب بیشتر از در صد متوسط تلفات انرژی میباشد [1]. در نتیجه کاهش تلفات در ساعت پیک باعث آزادسازی ظرفیت نیروگاهها به مقدار قابل توجهی میگردد.

شبکه های توزیع به صورت شعاعی بهره برداری می گردند، (بخاطر سادگی حفاظت) اما برای کمک به باز یابی برق مصرفی مشترکین در مقابل خطا، اغلب انشعاب ها به صورت حلقوی تهیه میشوند. بارها در طی روز، روزهای تعطیل و فصول متفاوت می باشند، هر کدام از انواع بارها (مسکونی، تجاری و صنعتی) دارای پروفیل زمانی متفاوتند و هر فیدر ترکیبی از انواع بارهای متفاوت را تغذیه می کند. بنابراین بار نمونه انشعاب ها بطور دائم در حال تغییر

است و این یک فرصت برای نگهداشتن تلفات در یک مقدار می نیمم با تغییر ساختار شبکه های توزیع میباشد [5]. یکی از روشهای مشهور در کاهش تلفات شبکه های توزیع با استفاده از تجدید آرایش اولین بار توسط مرلین وبک معرفی شد [6]. تجدید آرایش به منظورهای مختلفی از جمله کاهش تلفات، متعادل کردن بار فیدرها، اصلاح پروفیل ولتاژ، بازیابی حداکثر بارها بعد از وقوع خطا و... انجام پذیر است. نبودن سیستم دیسپاچینگ در بخش توزیع و نبودن کلیدهای با قابلیت کنترل از راه دور ماهیت بازآرایی را در کشور ما با سایر کشورهای پیشرفته متفاوت می سازد لذا توجه به تعداد کلیدزنی و زمان انجام آن ضروری است. در بخش 2 پخش بار مورد استفاده در مقاله و در بخش 3 روش بازآرایی شبکه آورده شده و بخشهای 4 و 5 شامل نتایج حاصل از این بازآرایی بر روی شبکه نمونه می باشد.

2- پخش بار سه فاز به روش جمع قدرتها

مطالعات بروی روشهای پخش بار گوس سایدل و نیوتن رافسون نتایج مطلوبی برای استفاده در شبکه های توزیع نداشته است. روشهای مخصوص پخش بار شبکه های شعاعی در سیستم توزیع توسعه یافته است که اغلب از روشهای نردبانی، جمع جریانها و جمع قدرتها استفاده شده است. روش نردبانی یک مانع اصلی در میان زیر فیدرهای سیستم دارد زیرا هر کدام از آنها نیازمند یک زیر تکرار می باشد، همگرایی این روش برای سیستم های قدرت مناسب نیست، برای یک سیستم با بار نامی روش جمع جریانها و جمع قدرتها در تکرار یکسان همگرا می شود ولی وقتی بار افزایش می یابد فقط روش جمع قدرتها همگرا است [8]. در این مقاله برای پخش بار از روش جمع قدرتهای ساده شده که در مرجع [8 و 7] آمده است استفاده شده است. این روش شامل دو پروسه پس رو و پیش رو است. در ضمن از تزویج بین فازها نیز صرف نظر شده است.

1-2- روش حل

ولتاژ شین مرجع را برابر 1 (pu) در نظر گرفته و ولتاژ سایر شین ها را یکنواخت فرض می کنیم. الگوریتم تکراری شامل دو مرحله است:
 1-2-1 پس رو: در تکرار k ام، از شاخه های لایه آخر شروع کرده و به طرف شاخه های متصل به شین مرجع حرکت می کنیم. توان اکتیو و راکتیو عبوری از شاخه I ام، بصورت زیر محاسبه می شوند:

$$P_i = P_{Li} + \sum P_k + \sum R_k \frac{P_k^2 + Q_k^2}{V_k^2} \quad (1)$$

$$Q_i = Q_{Li} + \sum Q_k + \sum X_k \frac{P_k^2 + Q_k^2}{V_k^2} \quad (2)$$

عملگر \sum بر روی شاخه های تغذیه شده از شاخه 1 ام محاسبات را انجام می دهد.
 2-1-2 پیش رو: ولتاژهای گره ای در یک حرکت پیش رو با شروع از شاخه های ابتدایی متصل به شین مرجع به سمت بقیه لایه ها در انتها محاسبه می شوند. ولتاژ هر شین با داشتن توان اکتیو و راکتیو عبوری از شاخه ها با استفاده از روابط زیر محاسبه می شوند:

$$V_i = (V_j^2 - 2(P_i R_i + Q_i X_i))^{1/2} \quad (3)$$

روابط ذکر شده در بالا در مرجع [7] اثبات شده است که در آن:

$V_j - V_i$: اندازه ولتاژ در شین های 1 و j که به ترتیب سرانتهایی و ابتدایی شاخه i ام می باشند.

$X_i R_i$: مقاومت وراکتانس مربوط به شاخه i ام می باشد.
 $P_i Q_i$: توان اکتیو و راکتیو عبوری از شاخه i ام می باشد.
 P_{Li}, Q_{Li} : توان اکتیو و راکتیو بار متصل به شین i ام می باشد.
 تکرار مراحل (2-1-2) و (2-1-2) تا حدی که به همگرایی برسیم .

2-2- روش شمار ه گذاری شاخه ها و شین ها

در مرجع [9] آقای شیر محمدی شماره گذاری شاخه ها را برای حل پخش بار جمع جریانها به روش پس رو وپیش رو به این ترتیب بیان داشته است که به شاخه ها در لایه های بعد از شین مرجع ، عدد می دهیم و شماره گذاری شاخه های دریک لایه بعد ازهمه شاخه های لایه قبلی انجام می گیرد. اما روش شماره گذاری فوق برای استفاده در تجدید آرایش شبکه به دلیل جابجایی شاخه ها و تغییر ساختار شبکه عملی نبوده ، به همین خاطر روش شماره گذاری زیر را پیشنهاد می دهیم.

روش شماره گذاری به این ترتیب است که شماره تمام شین های تغذیه کننده شبکه را برابر صفر گرفته و شینهای دیگر را از 1 تا n به دلخواه نامگذاری می نماییم، شماره هر شاخه ها برابر شماره شینی است که تغذیه می کند، در نتیجه شماره شاخه ها در ساختارهای متفاوت یکسان نمی باشد، اما شماره شینها همواره ثابت است. این طرح شماره گذاری بسیار ساده و قابل فهم است و در برنامه پخش بار اجرا شده است .

2-3- معیار همگرایی

معیار همگرایی در این پخش بار فقط اندازه ولتاژ شین ها می باشد، به این ترتیب که ختم محاسبات پخش بار تاجایی که اختلاف ولتاژ محاسبه شده در دو مرحله متوالی از حد قابل قبولی کوچکتر باشد، ادامه می یابد [8] .

3- باز آرای به منظور کاهش تلفات

3-1- روش جابجایی شاخه ها

جابجایی شاخه ها بایک ساختار شعاعی اولیه که قیود در آن رعایت شده است شروع می شود یکی از شاخه های حلقه ساز بسته شده و سپس شاخه دیگر در حلقه ایجاد شده باز می شود . اینچنین شکل شعاعی شبکه حفظ می شود . جفت شاخه ها با استفاده از روشهای ابتکاری و فرمولهای تقریبی برای تغییر دادن تلفات انتخاب می شود. فرآیند جابجایی شاخه ها وقتی متوقف می شود که کاهش بیشتر تلفات مقدور نباشد [5] .

3-2- روش محاسبه شاخه با کمترین جریان

موقعیکه شاخه بین گره های $x-y$ به سیستم اضافه می شود، یک حلقه بسته تشکیل می شود و جریان گردش I_c (از طرف شین x به طرف شین y) جاری می شود . مقدار جریان I_c برابر است با :

$$I_c = \frac{V_x - V_y}{Z_{loop}} \quad (4)$$

که V_x و V_y بترتیب ولتاژهای مختلط در شینهای x و y می باشند . امپدانس حلقه جمع کل امپدانس شاخه های حلقه می باشد و برابر است با:

$$Z_{loop} = Z_t + \sum_{i \in p} Z_i + \sum_{j \in q} Z_j \quad (5)$$

که در آن Z_i امپدانس خط بین گره های $x-y$ می باشد و p, q به ترتیب مجموعه شاخه های متعلق به فیدرهای x, y, o هستند. که شین o نزدیکترین شین به شین های x, y است که هر دو آنها را تغذیه میکند. همانطور که در مرجع [4] آورده شده است تلفات بارهای جریان ثابت و ترکیبی تقریباً برابر میباشند و بنابراین می توانیم در بسیاری از سیستمها که دارای انواع بارها می باشند، برای سادگی محاسبات فرض کنیم که این سیستمها فقط دارای بار جریان ثابت می باشند. در اینجا نیز این فرض میتواند در نظر گرفته شده است. لذا جریان شاخه ها در سیستم حلقه بسته را می توان بصورت زیر نوشت [11]. که در آن I_j, I_i جریان شاخه های j, i قبل از بستن شاخه بین گره های $x-y$ می باشد.

$$I = \begin{cases} I_i + I_c & i \in p \\ I_j - I_c & j \in q \end{cases} \quad (6)$$

3-3- روش انتخاب جفت شاخه ها و شرط همگرایی محاسبات

پس از هر بار پخش بار، مقدار تلفات شبکه در هر آرایش محاسبه می شود. در روش پیشنهادی بعد از پخش بار ولتاژ دوسر شاخه هایی که در حالت عادی باز می باشند محاسبه شده و شاخه ای که اختلاف ولتاژ دوسر آن حداکثر است بسته می شود. در مرجع [10] نشان داده شده است که باانتقال بار از بخش ولتاژ پایین یک فیدر به بخشی که ولتاژ بیشتری دارد، تلفات شبکه کاهش می یابد. بنابراین پس از بسته شدن شاخه مذکور شاخه ای که از آن جریان کمتری عبور می کند، باز شده و شعاعی بودن شبکه حفظ می گردد. این کار برای هر فاز بطور جداگانه صورت می پذیرد و سه شاخه بسته، کاندیدای باز شدن می گردند و سه آرایش جدید بوجود می آید. آنگاه مجدداً پخش بار برای این سه آرایش انجام شده و تلفات هر سه شبکه محاسبه می گردد. از میان این سه آرایش، آرایشی که تلفات آن کمتری باشد بعنوان کاندیدای تجدید آرایش انتخاب می گردد، در صورت کاهش یافتن تلفات این آرایش نسبت به آرایش قبلی شبکه، این آرایش جایگزین آرایش قبلی می گردد. ختم محاسبات تا جایی که اختلاف تلفات محاسبه شده در دو مرحله متوالی از حد قابل قبولی کوچکتر باشد، ادامه می یابد.

3-3- رعایت قیود درمسأله تجدید آرایش

3-4-1) شبکه نباید دارای حلقه باشد که در الگوریتم فوق بدلیل اینکه وقتی شاخه ای بسته می شود شاخه دیگر باز می شود، این قید رعایت می گردد.

3-4-2) محدودیت افت ولتاژ: در این مورد نیز بدلیل اینکه شاخه ای که دارای جریان کمتری است (از یکی از دو انشعابی که قبل از بسته شدن شاخه تشکیل دهنده حلقه، شاخه انتهایی آن دارای ولتاژ کمتری می باشد با رعایت محدودیت افت ولتاژ) باز می گردد، بار از بخش ولتاژ پایین یک فیدر به بخشی که ولتاژ بیشتری دارد منتقل می شود، در نتیجه امکان بهبود پروفیل ولتاژی وجود خواهد داشت.

3-4-3) محدودیت ظرفیت خط: در این روش برای رعایت این قید علاوه بر شرط کاهش تلفات در تغییر ساختار شبکه، شرط اینکه جریان عبوری از شاخه ها بیشتر از ظرفیت خط نباشد نیز اعمال میگردد.

4- نتایج باز آرای بر روی یک شبکه متعادل واقعی

در این بخش نرم افزار را بر روی یک شبکه واقعی که قسمتی از شبکه توزیع غرب اهواز است اجرا کردیم. این شبکه دارای 24 خط و دو شین اصلی و 16 شین فرعی می باشد، این شبکه در مرجع [2] با استفاده از الگوریتم ژنتیک مورد باز آرای قرار گرفته است که جواب آن باز شدن خطوط بین شین های (15 و 2)، (6 و 3)، (10 و 4)، (8 و 4)، (7 و 8)، (7 و 9)، (11 و 9) و (13 و 12) میباشد

همچنین این شبکه در مرجع [3] با استفاده از روش کلید گشایی ترتیبی مورد بازآرایی قرار گرفته است که جواب آن باز شدن خطوط بین شینه‌های (2و15)، (15و16)، (4و10)، (5و8)، (8و7)، (10و9)، (11و9) و (12و13) میباشد.

از آنجایی که روش جابجایی شاخه‌ها نیاز به ساختار اولیه دارد برای بازآرایی شبکه مورد بحث ابتدا یک ساختار فرضی و در مرحله دوم ساختار بهینه الگوریتم ژنتیک و در مرحله سوم ساختار بهینه روش کلید گشایی ترتیبی به عنوان ساختار اولیه در نظر گرفته شد که در هر سه حالت بازآرایی شبکه توسط روش ارایه شده در این مقاله منجر به باز شدن خطوط بین شین‌ها ی (2و15)، (3و6)، (4و10)، (5و8)، (8و7)، (4و5)، (10و9) و (12و13) شد. تلفات و ولتاژ هر کدام از شبکه‌های آرایش‌های فوق در جدول (2و1) آورده شده است.

5- نتایج بازآرایی بروی یک شبکه نامتعادل

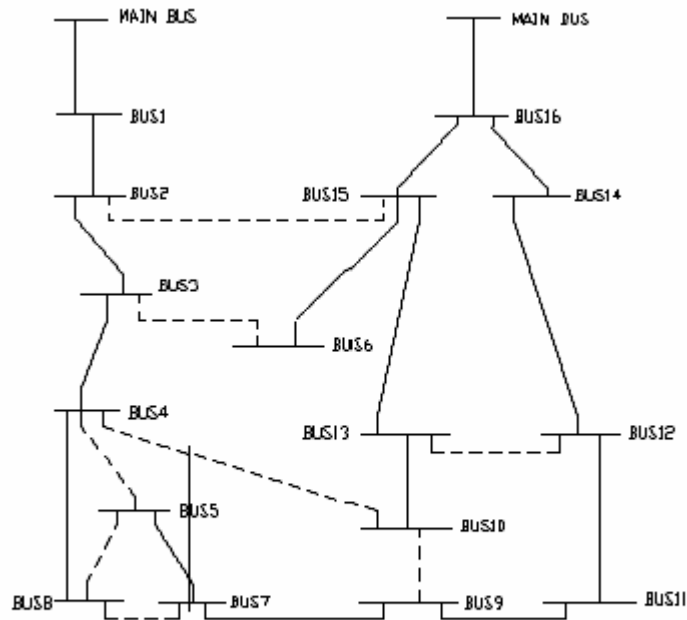
در این بخش شبکه قبلی را که دارای بار متعادل بود به صورت یک شبکه نامتعادل در آورديم به این ترتیب که بار یک فاز را همان بار قبلی در نظر گرفتیم و در فاز دوم برای شین‌های فرد 5 در صد کاهش بارو برای شین‌های زوج 5 در صد افزایش بار منظور کردیم و در فاز سوم برعکس، برای شین‌های فرد 5 در صد افزایش بارو برای شین‌های زوج 5 در صد کاهش بار لحاظ شد. نتایج بازآرایی شبکه بدست آمده توسط روش جابجایی شاخه‌ها دوباره منجر به باز شدن خطوط بین شین‌ها ی (2و15)، (3و6)، (4و10)، (5و8)، (8و7)، (4و5)، (10و9) و (12و13) شد.

6- نتیجه گیری

در این مقاله یک روش تجدید آرایش در سیستم‌های توزیع به منظور کاهش تلفات با استفاده از روش جابجایی شاخه‌ها ارایه گردید که میتوان مزایای این روش را به شرح زیر بر شمرد.

- 1) پخش بار استفاده شده در آن از دقت خوب و بالایی برخوردار می باشد و با تعداد کمی تکرار همگرا می گردد.
- 2) در این الگوریتم محدودیت شعاعی بودن شبکه و محدودیتهای ولتاژی و جریانی شبکه برآورده می شود.
- 3) هر چند زمان رسیدن به جواب آن از روش الگوریتم ژنتیک بیشتر است اما به جواب بهینه تری می رسیم که دارای تلفات کمتر است. لازم به ذکر است که روش الگوریتم ژنتیک در مثال ارایه شده به جواب بهینه نسبی رسیده بود و جواب روش کلید گشایی ترتیبی جواب بهینه ای نبود.
- 4) چون در حال بهره برداری از یک ساختار اولیه مفروض در نظر داریم با کمترین کلید زنی به بیشترین کاهش تلفات دست یابیم روش جابجایی شاخه‌ها روشی کاملاً مناسب است.

به علت اینکه روش پیشنهادی بر اساس جابجایی شاخه‌ها پایه ریزی شده است نمی توان ادعا کرد که الزاماً به بهینه مطلق دست می یابد و تنها عیب این روش را می توان وابستگی به شکل اولیه شبکه دانست. بهر حال با توجه به وضعیت شبکه‌های توزیع دوره زمانی برای کلید زنی را می توان فصلی یا حد اکثر ماهیانه در نظر گرفت و بر اساس اطلاعات پیک بار آن دوره زمانی آن شبکه را بازآرایی نمود.



شکل 1) قسمتی از شبکه توزیع نمونه

جدول 1) ولتاژ شین ها در آرایش های متفاوت شبکه متعادل (pu)

شماره شین	ولتاژ ساختار فرضی اولیه	ولتاژ ساختار بهینه روش الگوریتم ژنتیک	ولتاژ ساختار بهینه روش کلید گشایی ترتیبی	ولتاژ ساختار بهینه روش جابجایی شاخه ها
1	0.9905	0.9907	0.9873	0.9915
2	0.9827	0.9831	0.9757	0.9851
3	0.9781	0.9787	0.968	0.9816
4	0.9754	0.976	0.965	0.9797
5	0.9754	0.9749	0.9639	0.9781
6	0.9778	0.9852	0.9636	0.9844
7	0.9742	0.9747	0.9634	0.9788
8	0.9751	0.9747	0.9648	0.9795
9	0.9835	0.983	0.9632	0.9799
10	0.9838	0.9833	0.9578	0.9829
11	0.9857	0.9855	0.9894	0.9812
12	0.9863	0.9861	0.99	0.9829
13	0.9844	0.9839	0.9582	0.9833
14	0.9876	0.9874	0.9913	0.9855
15	0.986	0.9855	0.9596	0.9847
16	0.99	0.9897	0.9936	0.9887

همانطور که در جدول (1) مشاهده می شود بهترین پروفیل ولتاژ مربوط به ساختار بهینه روش جابجایی شاخه ها است.

جدول (2) تلفات آرایش های متفاوت

روش جابجایی شاخه ها	روش کلید گشایی ترتیبی	روش الگوریتم ژنتیک	ساختار بهینه
0.065857	0.101929	0.067894	تلفات (pu)

همانطور که در جدول (2) مشاهده می شود تلفات شبکه بهینه در روش جابجایی شاخه ها از تلفات شبکه هایی که از بازآرایی به روشهای الگوریتم ژنتیک و کلید گشایی ترتیبی به دست آمده است کمتر می باشد.

جدول (3) ولتاژ شین ها (pu) در شبکه نامتعادل قبل و بعد از بازآرایی

شماره شین	ساختار اولیه			ساختار بهینه		
	فاز اول	فاز دوم	فاز سوم	فاز اول	فاز دوم	فاز سوم
1	0.9905	0.9906	0.9904	0.9915	0.9916	0.9915
2	0.9827	0.9827	0.9826	0.9851	0.985	0.9851
3	0.9781	0.9781	0.978	0.9816	0.9815	0.9816
4	0.9754	0.9754	0.9753	0.9797	0.9795	0.9798
5	0.9754	0.9745	0.9744	0.9781	0.9782	0.9779
6	0.9778	0.9778	0.9777	0.9844	0.9844	0.9844
7	0.9742	0.9743	0.9742	0.9788	0.9789	0.9787
8	0.9751	0.9751	0.9751	0.9795	0.9793	0.9796
9	0.9835	0.9835	0.9835	0.9799	0.98	0.9798
10	0.9838	0.9838	0.9838	0.9829	0.9829	0.9829
11	0.9857	0.9855	0.9859	0.9812	0.9812	0.9812
12	0.9863	0.9861	0.9865	0.9829	0.9828	0.983
13	0.9844	0.9844	0.9844	0.9833	0.9834	0.9833
14	0.9876	0.9874	0.9878	0.9855	0.9853	0.9856
15	0.986	0.986	0.986	0.9847	0.9847	0.9847
16	0.99	0.9898	0.9901	0.9887	0.9886	0.9888

در مورد مثال ارایه شده همانطور که از جدول (3) مشاهده می شود در صد کمی عدم تعادل تأثیری بر روی نتیجه بازآرایی شبکه نداشت. البته در شبکه بهینه حداکثر اختلاف ولتاژ بین فاز ها کمتر از مقدار آن در ساختار اولیه بود.

مراجع:

- [1] دکتر قدرت اله حیدری، "بررسی تلفات در شبکه برق رسانی"، چاپ اول، انتشارات تابش برق، خرداد ماه 1378.
- [2] سواد پور، واصغری، م. "تهیه نرم افزار بازآرایی شبکه های توزیع با استفاده از الگوریتم ژنتیک"، پایان نامه کارشناسی، دانشکده صنعت آب و برق (شهید عباسپور)، تابستان 79.
- [3] احمدی تشنیزی، س. "تهیه نرم افزار بازآرایی شبکه های توزیع با استفاده از روش کلید گشایی ترتیبی"، پایان نامه کارشناسی، دانشکده صنعت آب و برق (شهید عباسپور)، پاییز 80.

- [4] همدانی گلشن، م. معلم، م. وصامت. ح. تعیین حساسیت تلفات فیدرهای توزیع نسبت به عامل مختلف موثر در آن، نهمین کنفرانس مهندسی برق ایران، 1380.
- [5] Thomas E. McDermott, "A Heuristic Nonlinear Constructive Method for Electric Power Distribution System Reconfiguration", April 23, 1998 Blacksburg, Virginia
- [6] Merlin, A. and Back, H. "Search for a minimal loss operating spanning tree configuration for an urban power distribution system". Proc. of the Power Systems Computation Conference, Cambridge 1975A
- [7] H. Rudnick, Il. Harnisch, R. Sanhueza, "RECONFIGURATION OF DISTRIBUTION SYSTEMS" REVISTA FACULTAD DE INGENIERIA, U.T.A. (CHILE), VOL. 4, 1997
- [8] Rudnick, H. and Muñoz, M. "Influence of modeling in load flow analysis of three phasedistribution systems, Proceedings of de 1990 IEEE Colloquium in South America, IEEE N°90TH0344-2, August- September 1990 pp173-176.
- [9] D. Shirmohammadi & H. W. Hong & A. Semlyen & G. X. Luo, "A Compensation Based Power Flow Method For Weakly Meshed Distribution and Transmission
- [10] Civanlar, S, "Network", on Power Systems, vol 3, No. 12, May 1988. "Distribution feeder reconfiguration for loss Minimization.", Proceeding of 9th International Power Systems Conference St. Petersburg, PP. 227_233, 1994.
- [11] Gos wami, S. K., "A New Algorithm for the Reconfiguration of Distribution feeder for loss Minimization.", IEE Trans. On Power Delivery, Vol. 7, No. 3, PP. 1484_1490, July 1992.