

บทที่ 5

ผลการทดสอบ

ในบทนี้จะแสดงผลการแก้ปัญหาออปติหมัลเพาเวอร์โฟลว์โดยใช้เจเนติกอัลกอริทึมเปรียบเทียบกับ Sequential quadratic programming โดยใช้ระบบทดสอบ 2 ตัวอย่าง คือ ระบบ 6 บัส 11 สายส่ง [2] และ IEEE 30 บัส [24] โดยที่ข้อมูลบัส สายส่ง หม้อแปลงและเครื่องกำเนิดไฟฟ้าแสดงอยู่ในภาคผนวก ก โปรแกรมที่ใช้ได้รับการพัฒนาขึ้นบน MATLAB โดยใช้ Genetic algorithm toolbox [39] ช่วยในการพัฒนา ส่วนการแก้ปัญหาโดยใช้ Sequential quadratic programming จะใช้โปรแกรมที่มีอยู่ใน Optimization toolbox [40] ของ MATLAB เป็นเครื่องมือแก้ปัญหา โดยที่รายละเอียดของวิธีการแสดงไว้ในภาคผนวก ข ทั้งนี้ผลการทดลองทั้งหมดได้ทดลองบนเครื่องคอมพิวเตอร์ Pentium 133 MHz

การแก้ปัญหาออปติหมัลเพาเวอร์โฟลว์ในที่นี่จะทำตามหลักการที่แสดงไว้ในหัวข้อที่ 4.6 โดยมีฟังก์ชันเป้าหมายและเงื่อนไขบังคับดังนี้

ฟังก์ชันเป้าหมาย

$$F_{\text{Opf}} = F_T + r_k |P_{\text{Ref}} - P_{\text{Reflim}}| + \sum_{i=1}^{N_V} r_{ki} |V_i - V_{i\text{lim}}| + \sum_{i=1}^{N_Q} r_{ki} |Q_{Gi} - Q_{Gi\text{lim}}| \quad (5.1)$$

เงื่อนไขบังคับประกอบด้วย

$$\begin{bmatrix} \Delta P \\ \Delta Q \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} P_i - (P_{Gi} - P_{Di}) \\ Q_i - (Q_{Gi} - Q_{Di}) \end{bmatrix} = 0 \quad (5.2)$$

$$P_{G\text{imin}} \leq P_{Gi} \leq P_{G\text{imax}} \quad (5.3)$$

$$Q_{G\text{imin}} \leq Q_{Gi} \leq Q_{G\text{imax}} \quad (5.4)$$

$$V_{i\text{min}} \leq V_i \leq V_{i\text{max}} \quad (5.5)$$

$$T_{k\text{min}} \leq T_k \leq T_{k\text{max}} \quad (5.6)$$

โดยที่ตัวแปรต่าง ๆ มีความหมายเช่นเดียวกับในหัวข้อ 4.5

ตัวแปรอิสระที่ใช้ในการควบคุมประกอบด้วย

- 1) กำลังจริงที่จ่ายจากเครื่องกำเนิดไฟฟ้าทุกเครื่องยกเว้นที่บัสอ้างอิง
- 2) ขนาดของแรงดันที่บัสควบคุมแรงดันและบัสอ้างอิง
- 3) ค่าเทปของหม้อแปลง

5.1 ระบบ 6 บัส 11 สายส่ง

5.1.1 ออปติไมซ์เพาเวอร์ฟลิวโดยใช้ Sequential quadratic programming

จากการทดลองโดยการสุ่มจุดเริ่มต้นจำนวน 30 จุดแล้วแก้ปัญหาออปติไมซ์เพาเวอร์ฟลิวโดยใช้ Sequential quadratic programming ในภาคผนวก ข โดยกำหนดให้ค่าความคลาดเคลื่อนสูงสุดของฟังก์ชันและตัวแปรที่ยอมรับได้มีค่าเท่ากับ 0.001 ความคลาดเคลื่อนสูงสุดของเกรเดียนท์ที่ยอมรับได้มีค่าเท่ากับ 0.000001 จะได้ผลการแก้ปัญหา ดังแสดงในตารางที่ 5.1

สถาบันวิทยบริการ
จุฬาลงกรณ์มหาวิทยาลัย

ตารางที่ 5.1 ผลการแก้ปัญหาของปติมัลเพาเวอร์ไฟลด์ระบบ 6 บัส 11 สายส่ง
โดยใช้ Sequential quadratic programming

| ครั้งที่ | ต้นทุนการผลิตรวม (บาท/ชั่วโมง) | เวลา (วินาที) |
|----------|--------------------------------|---------------|
| 1 | 3116.38641084 | 33.73000000 |
| 2 | 3147.17093366 | 37.40000000 |
| 3 | 3167.24628113 | 27.08000000 |
| 4 | 3208.25419957 | 13.29000000 |
| 5 | 3116.38571710 | 32.90000000 |
| 6 | 3147.16556024 | 31.97000000 |
| 7 | 3192.89557583 | 20.21000000 |
| 8 | 3192.77820433 | 21.92000000 |
| 9 | 3116.38559845 | 22.03000000 |
| 10 | ไม่คู่เข้า | - |
| 11 | 3231.15111147 | 16.75000000 |
| 12 | 3116.38589607 | 29.49000000 |
| 13 | 3143.60648595 | 21.91000000 |
| 14 | 3147.16506116 | 24.94000000 |
| 15 | 3192.78217268 | 22.90000000 |
| 16 | 3143.77668291 | 18.40000000 |
| 17 | 3116.38676628 | 31.36000000 |
| 18 | 3116.38616473 | 30.27000000 |
| 19 | 3116.40309271 | 42.95000000 |
| 20 | 3116.47949219 | 31.09000000 |
| 21 | 3167.24642960 | 17.13000000 |
| 22 | 3147.16588647 | 42.24000000 |
| 23 | 3143.85498040 | 23.34000000 |
| 24 | 3178.08923186 | 41.03000000 |
| 25 | 3231.15093572 | 20.60000000 |
| 26 | 3142.96217240 | 54.76000000 |

ตารางที่ 5.1 (ต่อ)

| ครั้งที่ | ต้นทุนการผลิตรวม (๙/ชั่วโมง) | เวลา (วินาที) |
|-----------|------------------------------|---------------|
| 27 | 3142.86336377 | 40.42000000 |
| 28 | 3147.16568069 | 33.06000000 |
| 29 | 3116.38664472 | 30.37000000 |
| 30 | 3176.82036543 | 40.92000000 |
| ค่าต่ำสุด | 3116.38559845 | 13.29000000 |
| ค่าสูงสุด | 3231.15111147 | 54.76000000 |
| ค่าเฉลี่ย | 3153.06541718 | 29.46413793 |

โดยที่ ๙ คือ สัญลักษณ์แทนหน่วยเงิน

5.1.2 ออปติมัดเพาเวอร์โฟลว์โดยใช้เงินเดกอักกอริทึม

จากการทดลองแก้ปัญหาด้วยเงินเดกอักกอริทึมโดยใช้จำนวนประชากรตั้งแต่ 60 ถึง 80 ความน่าจะเป็นของการครอสโอเวอร์ตั้งแต่ 0.6 ถึง 0.9 ความน่าจะเป็นของการมิวเทชันตั้งแต่ 0.01 ถึง 0.1 จำนวนรุ่นของการถ่ายทอดสูงสุดตั้งแต่ 300 ถึง 400 พบว่าพารามิเตอร์ที่เหมาะสมที่สุดในการแก้ปัญหา นี้คือ

1) การถรหัทและถอครหัทใช้เลขฐานสอง (0 และ 1) เป็นส่วนประกอบของโครโมโซมแต่ละตัว โดยที่ก่าลังจรงที่เครื่องก่าเนคไฟฟ้าแต่ละเครื่องจ่ายออกจะถรหัทใช้ความยาว 14 บิต แรงดันที่บัทควบคุมแรงดันและบัทฮ่างอิงใช้ความยาว 6 บิต

2) ก่าหนดจุดเริ่มตันโดยการสุ่ม โดยใช้จำนวนประชากรเท่ากับ 70

3) การประเมินความเหมาะสมจะใช้ต้นทุนการผลิตเป็นตัวประเมิน

4) การค่านินการทางพันธุศาสตร์ใช้ตามหัวข้อ 3.3 โดยที่ความน่าจะเป็นของการครอสโอเวอร์เท่ากับ 0.9 และความน่าจะเป็นของการมิวเทชันเท่ากับ 0.01

5) เงื่อนไขการหยุดคือจำนวนรุ่นของการถ่ายทอดสูงสุด ในที่นี้ใช้ 400

สำหรับการปรับโทษตามสมการ 4.69 จะใช้สัมประสิทธิ์การปรับโทษ 3 ค่า คือ 1000 10000 และ 100000 ทดสอบค่าละ 10 ครั้ง ได้ผลการทดสอบทั้ง 30 ครั้งดังแสดงในตาราง 5.2



ตารางที่ 5.2 ผลการแก้ปัญหาคอมพิวเตอร์พีซีระบบ 6 บิต 11 สายส่ง
โดยใช้เงินเนติคัลกริเทียม

| ครั้งที่ | ต้นทุนการผลิตรวม (บาท/ชั่วโมง) | เวลา (วินาที) |
|----------|--------------------------------|---------------|
| 1 | 3116.43601361 | 1272.41000000 |
| 2 | 3116.45277996 | 1269.77000000 |
| 3 | 3116.41988534 | 1269.65000000 |
| 4 | 3116.45277996 | 1269.60000000 |
| 5 | 3117.37436021 | 1270.16000000 |
| 6 | 3117.35725761 | 1271.19000000 |
| 7 | 3116.68262943 | 1279.44000000 |
| 8 | 3116.43601361 | 1269.99000000 |
| 9 | 3116.41988534 | 1268.84000000 |
| 10 | 3116.46878628 | 1268.61000000 |
| 11 | 3117.37436021 | 1275.10000000 |
| 12 | 3116.41988534 | 1277.13000000 |
| 13 | 3116.41988534 | 1270.26000000 |
| 14 | 3117.35725761 | 1278.23000000 |
| 15 | 3116.45277996 | 1269.27000000 |
| 16 | 3116.43601361 | 1277.90000000 |
| 17 | 3116.41988534 | 1282.79000000 |
| 18 | 3116.46026607 | 1283.94000000 |
| 19 | 3117.00623012 | 1300.69000000 |
| 20 | 3117.35725761 | 1284.60000000 |
| 21 | 3116.45277996 | 1288.06000000 |
| 22 | 3116.43601361 | 1281.52000000 |
| 23 | 3116.46878628 | 1284.71000000 |
| 24 | 3117.35725761 | 1281.79000000 |
| 25 | 3127.28302607 | 1305.25000000 |
| 26 | 3116.41988534 | 1282.40000000 |

ตารางที่ 5.2 (ต่อ)

| ครั้งที่ | ต้นทุนการผลิตรวม (บาท/ชั่วโมง) | เวลา (วินาที) |
|-----------|--------------------------------|---------------|
| 27 | 3116.45277996 | 1281.85000000 |
| 28 | 3116.41988534 | 1283.77000000 |
| 29 | 3116.45277996 | 1284.49000000 |
| 30 | 3117.37436021 | 1286.96000000 |
| ค่าต่ำสุด | 3116.41988534 | 1268.61000000 |
| ค่าสูงสุด | 3127.28302607 | 1305.25000000 |
| ค่าเฉลี่ย | 3117.04405890 | 1279.01233333 |

โดยที่ μ คือ ตัวอักษรแทนหน่วยเงิน

5.2 ระบบ IEEE 30 บัส

5.2.1 ออปติไมซ์เพาเวอร์โฟลว์โดยใช้ Sequential quadratic programming

จากการทดลองโดยการสุ่มจุดเริ่มต้นจำนวน 30 จุดแล้วแก้ปัญหาออปติไมซ์เพาเวอร์โฟลว์โดยใช้ Sequential quadratic programming ในภาคผนวก ข โดยกำหนดให้ค่าความคลาดเคลื่อนสูงสุดของฟังก์ชันและตัวแปรที่ยอมรับได้มีค่าเท่ากับ 0.001 ความคลาดเคลื่อนสูงสุดของเกรเดียนท์ที่ยอมรับได้มีค่าเท่ากับ 0.000001 จะได้ผลการแก้ปัญหา ดังแสดงในตารางที่ 5.3

สถาบันวิทยบริการ
จุฬาลงกรณ์มหาวิทยาลัย

ตารางที่ 5.3 ผลการแก้ปัญหาออปติมิซเพาเวอร์ไฟลว์ระบบ IEEE 30 บัส

โดยใช้ Sequential quadratic programming

| ครั้งที่ | ต้นทุนการผลิตรวม (ท/ชั่วโมง) | เวลา (วินาที) |
|----------|------------------------------|---------------|
| 1 | 1250.14783737 | 144.73000000 |
| 2 | 1241.94411750 | 249.52000000 |
| 3 | 1250.14784023 | 122.32000000 |
| 4 | 1250.14783739 | 168.63000000 |
| 5 | 1241.94400914 | 214.75000000 |
| 6 | 1241.94391873 | 195.81000000 |
| 7 | 1250.14783735 | 140.28000000 |
| 8 | 1250.14783735 | 154.94000000 |
| 9 | 1241.94398168 | 417.87000000 |
| 10 | 1250.14783736 | 153.52000000 |
| 11 | 1250.14783736 | 159.23000000 |
| 12 | 1250.14783735 | 131.05000000 |
| 13 | 1250.14783737 | 100.41000000 |
| 14 | 1241.94390586 | 319.94000000 |
| 15 | 1250.14783735 | 134.13000000 |
| 16 | 1250.14783735 | 134.57000000 |
| 17 | 1250.14783735 | 163.57000000 |
| 18 | 1250.14783736 | 128.80000000 |
| 19 | 1250.14783736 | 140.50000000 |
| 20 | 1250.14783735 | 127.59000000 |
| 21 | 1250.14783735 | 122.05000000 |
| 22 | 1241.94391084 | 303.19000000 |
| 23 | 1250.14783735 | 130.89000000 |
| 24 | 1241.94473037 | 307.14000000 |
| 25 | 1241.95330829 | 293.31000000 |
| 26 | 1250.14783735 | 142.48000000 |

ตารางที่ 5.3 (ต่อ)

| ครั้งที่ | ต้นทุนการผลิตรวม (฿/ชั่วโมง) | เวลา (วินาที) |
|-----------|------------------------------|---------------|
| 27 | 1241.94392206 | 287.81000000 |
| 28 | 1250.14783735 | 143.08000000 |
| 29 | 1250.14783741 | 149.56000000 |
| 30 | 1241.94391246 | 230.25000000 |
| ค่าต่ำสุด | 1241.94390586 | 100.41000000 |
| ค่าสูงสุด | 1250.14784023 | 417.87000000 |
| ค่าเฉลี่ย | 1247.41354890 | 187.06400000 |

โดยที่ η คือ ศักยภาพแทนหน่วยเงิน

5.2.2 ออปติมิซเพาเวอร์โพลาร์โดยใช้เงินเนติกอัลกอริทึม

จากการทดลองแก้ปัญหาด้วยเงินเนติกอัลกอริทึมโดยใช้จำนวนประชากรตั้งแต่ 60 ถึง 80 ความน่าจะเป็นของการครอสโอเวอร์ตั้งแต่ 0.6 ถึง 0.9 ความน่าจะเป็นของการมิวเทชันตั้งแต่ 0.01 ถึง 0.1 จำนวนรุ่นของการถ่ายทอดสูงสุดตั้งแต่ 300 ถึง 400 พบว่าพารามิเตอร์ที่เหมาะสมที่สุดในการแก้ปัญหานี้คือ

- 1) การลงรหัสและถอดรหัสใช้เลขฐานสอง (0 และ 1) เป็นส่วนประกอบของโครโมโซมแต่ละตัว โดยที่ค่าจริงที่เครื่องกำเนิดไฟฟ้าแต่ละเครื่องจ่ายออกจะลงรหัสโดยใช้ความยาว 14 บิต แรงดันที่บัสควบคุมแรงดันและบัสอ้างอิงใช้ความยาว 6 บิต และค่าที่ป้อนของหม้อแปลงใช้ความยาว 4 บิต
 - 2) กำหนดจุดเริ่มต้นโดยการสุ่ม โดยใช้จำนวนประชากรเท่ากับ 70
 - 3) การประเมินความเหมาะสมจะใช้ต้นทุนการผลิตเป็นตัวประเมิน
 - 4) การดำเนินการทางพันธุศาสตร์ใช้ตามหัวข้อ 3.3 โดยที่ความน่าจะเป็นของการครอสโอเวอร์เท่ากับ 0.9 และความน่าจะเป็นของการมิวเทชันเท่ากับ 0.01
 - 5) เงื่อนไขการหยุดคือจำนวนรุ่นของการถ่ายทอดสูงสุด ในที่นี้ใช้ 400
- สำหรับการปรับโทซตามสมการ 4.69 จะใช้สัมประสิทธิ์การปรับโทซ 3 ค่า คือ 1000 10000 และ 100000 ทดสอบค่าละ 10 ครั้ง ได้ผลการทดสอบทั้ง 30 ครั้งดังแสดงในตาราง 5.4

ตารางที่ 5.4 ผลการแก้ปัญหาของปตท.เพาเวอร์ไฟลด์ระบบ IEEE 30 บัส
โดยใช้เงินเนติกอัลกอริทึม

| ครั้งที่ | ต้นทุนการผลิตรวม (ท/ชั่วโมง) | เวลา (วินาที) |
|----------|------------------------------|---------------|
| 1 | 1242.06046001 | 5653.43000000 |
| 2 | 1243.46136927 | 5719.39000000 |
| 3 | 1242.87026994 | 5338.92000000 |
| 4 | 1243.18401021 | 5290.48000000 |
| 5 | 1243.17995076 | 5258.63000000 |
| 6 | 1242.92766700 | 5065.89000000 |
| 7 | 1243.17654463 | 5066.44000000 |
| 8 | 1242.93992396 | 5222.98000000 |
| 9 | 1242.62668011 | 5539.62000000 |
| 10 | 1242.91613128 | 5903.62000000 |
| 11 | 1243.18351205 | 5261.94000000 |
| 12 | 1243.04585592 | 5462.46000000 |
| 13 | 1242.93798091 | 5383.48000000 |
| 14 | 1242.88417830 | 5648.35000000 |
| 15 | 1244.58924547 | 5563.92000000 |
| 16 | 1243.18086604 | 5364.19000000 |
| 17 | 1243.18467573 | 5077.98000000 |
| 18 | 1242.05473154 | 5602.67000000 |
| 19 | 1243.17127482 | 5356.50000000 |
| 20 | 1242.94856042 | 5468.08000000 |
| 21 | 1243.17941271 | 5583.42000000 |
| 22 | 1242.92611391 | 5668.29000000 |
| 23 | 1242.93029699 | 5548.31000000 |
| 24 | 1242.07900162 | 5181.08000000 |
| 25 | 1242.31238722 | 5337.02000000 |
| 26 | 1241.98947934 | 5677.22000000 |

ตารางที่ 5.4 (ต่อ)

| ครั้งที่ | ต้นทุนการผลิตรวม (฿/ชั่วโมง) | เวลา (วินาที) |
|-----------|------------------------------|---------------|
| 27 | 1242.82741943 | 5665.09000000 |
| 28 | 1242.81450042 | 5334.00000000 |
| 29 | 1244.58768845 | 5649.89000000 |
| 30 | 1242.82003677 | 5103.72000000 |
| ค่าต่ำสุด | 1241.98947934 | 5065.89000000 |
| ค่าสูงสุด | 1244.58924547 | 5903.62000000 |
| ค่าเฉลี่ย | 1242.96634084 | 5433.23366667 |

โดยที่ ๑ คือ สัญลักษณ์แทนหน่วยเงิน

สถาบันวิทยบริการ
จุฬาลงกรณ์มหาวิทยาลัย

5.3 ออปติมิซเพาเวอร์โพล์โดยใช้เจเนติกอัลกอริทึมร่วมกับ Sequential quadratic programming

จากผลการแก้ปัญหาออปติมิซเพาเวอร์โพล์ในหัวข้อที่ 5.1 และ 5.2 นั้น จะเห็นว่าผลการแก้ปัญหาโดยใช้เจเนติกอัลกอริทึมจะให้ผลลัพธ์โดยเฉลี่ยที่ดีกว่า (ในที่นี้คือต้นทุนการผลิตต่ำกว่า) แบบ Sequential quadratic programming แต่ว่าเวลาที่ใช้ในการแก้ปัญหาก็มากกว่าด้วย ยิ่งกว่านั้น ถึงแม้เจเนติกอัลกอริทึมจะมีประสิทธิภาพในการออปติมิซสูงแต่ค่าตอบที่ได้ก็มักจะเป็นค่าตอบที่ใกล้เคียงเหมาะสมโดยรวมเท่านั้น ทั้งนี้เนื่องมาจากความละเอียดในการลงรหัสไม่เพียงพอนั่นเอง ดังนั้นการนำเอาข้อดีของเจเนติกอัลกอริทึมในการหาจุดที่ใกล้เคียงเหมาะสมโดยรวมมาผสมกับข้อดีของวิธี Sequential quadratic programming ที่สามารถหาจุดเหมาะสมเฉพาะที่ได้จึงเป็นแนวคิดที่จะนำมาใช้หาจุดเหมาะสมโดยรวม วิธีในการแก้ปัญหาคือวิธีนี้สามารถแสดงเป็นขั้นตอนได้ดังนี้

- 1) เริ่มต้นจากการแก้ปัญหาออปติมิซเพาเวอร์โพล์โดยใช้เจเนติกอัลกอริทึม
- 2) ตรวจสอบเงื่อนไขในการหยุดเจเนติกอัลกอริทึม โดยมีเงื่อนไขในการหยุดคือ เมื่อการเปลี่ยนแปลงค่าความเหมาะสมค่าสุดท้ายใน 20 รอบ น้อยกว่าค่าที่ยอมรับได้ค่าหนึ่ง ทั้งนี้จำนวนรอบการถ่ายทอดจะต้องไม่ต่ำกว่า 80 รอบ
- 3) นำคำตอบจากการแก้ปัญหาโดยใช้เจเนติกอัลกอริทึมมาเป็นจุดเริ่มต้นในการแก้ปัญหาโดยใช้ Sequential quadratic programming

ผลการแก้ปัญหาออปติมิซเพาเวอร์โพล์ระบบ 6 บัส 11 สายส่ง และ ระบบ IEEE 30 บัสโดยใช้เจเนติกอัลกอริทึมร่วมกับ Sequential quadratic programming สามารถแสดงได้ในตารางที่ 5.5 และ 5.6 ตามลำดับ

ตารางที่ 5.5 ผลการแก้ปัญหาของปติมัทเพาเวอร์โพล์ระบบ 6 บัส 11 สายส่ง
โดยใช้เงินเนติคัลกอริทึมร่วมกับ Sequential quadratic programming

| ครั้งที่ | ต้นทุนการผลิตรวม (บาท/ชั่วโมง) | เวลา (วินาที) |
|----------|--------------------------------|---------------|
| 1 | 3116.40168571 | 401.34000000 |
| 2 | 3116.38580595 | 398.98000000 |
| 3 | 3116.40382972 | 408.98000000 |
| 4 | 3116.38679434 | 399.25000000 |
| 5 | 3116.38554831 | 399.20000000 |
| 6 | 3116.40168571 | 433.86000000 |
| 7 | 3116.39482286 | 401.23000000 |
| 8 | 3116.40382972 | 400.52000000 |
| 9 | 3116.40168571 | 403.05000000 |
| 10 | 3116.38679434 | 397.99000000 |
| 11 | 3116.43942560 | 396.07000000 |
| 12 | 3116.38538204 | 406.45000000 |
| 13 | 3116.40168571 | 403.09000000 |
| 14 | 3116.38538204 | 405.02000000 |
| 15 | 3116.40382972 | 402.27000000 |
| 16 | 3116.40168571 | 402.05000000 |
| 17 | 3116.44901814 | 389.59000000 |
| 18 | 3116.38554831 | 400.57000000 |
| 19 | 3116.38554831 | 400.63000000 |
| 20 | 3116.40168571 | 403.10000000 |
| 21 | 3116.44901814 | 384.37000000 |
| 22 | 3116.40168571 | 397.71000000 |
| 23 | 3116.40168571 | 403.32000000 |
| 24 | 3116.38554831 | 396.45000000 |
| 25 | 3116.40168571 | 400.36000000 |
| 26 | 3116.44901814 | 385.25000000 |

ตารางที่ 5.5 (ต่อ)

| ครั้งที่ | ต้นทุนการผลิตรวม (บาท/ชั่วโมง) | เวลา (วินาที) |
|-----------|--------------------------------|---------------|
| 27 | 3116.40382972 | 396.84000000 |
| 28 | 3116.38554831 | 399.09000000 |
| 29 | 3116.43942560 | 390.85000000 |
| 30 | 3116.40168571 | 397.77000000 |
| ค่าต่ำสุด | 3116.38538204 | 384.37000000 |
| ค่าสูงสุด | 3116.44901814 | 433.86000000 |
| ค่าเฉลี่ย | 3116.40369349 | 400.17500000 |

โดยที่ ๙ คือ สัญลักษณ์แทนหน่วยเงิน

สถาบันวิทยบริการ
จุฬาลงกรณ์มหาวิทยาลัย

ตารางที่ 5.6 ผลการแก้ปัญหาออปติ้มัลเพาเวอร์ไฟลด์ระบบ IEEE 30 บัส
โดยใช้เจเนติกอัลกอริทึมร่วมกับ Sequential quadratic programming

| ครั้งที่ | ต้นทุนการผลิตรวม (ท/ชั่วโมง) | เวลา (วินาที) |
|----------|------------------------------|---------------|
| 1 | 1241.94389686 | 2938.68000000 |
| 2 | 1241.94538168 | 3586.91000000 |
| 3 | 1241.94390962 | 3011.62000000 |
| 4 | 1241.94389852 | 2877.05000000 |
| 5 | 1241.94389723 | 2709.36000000 |
| 6 | 1241.94391127 | 2738.31000000 |
| 7 | 1241.94392127 | 2956.75000000 |
| 8 | 1241.94391414 | 3772.34000000 |
| 9 | 1241.94389668 | 2947.47000000 |
| 10 | 1241.94390922 | 3051.61000000 |
| 11 | 1241.94389690 | 2958.17000000 |
| 12 | 1241.94389665 | 3263.40000000 |
| 13 | 1241.94393576 | 2739.90000000 |
| 14 | 1241.94403428 | 2669.66000000 |
| 15 | 1241.94400536 | 3017.44000000 |
| 16 | 1241.94389717 | 2694.59000000 |
| 17 | 1241.94389673 | 2824.60000000 |
| 18 | 1241.94391322 | 3041.00000000 |
| 19 | 1241.94395710 | 3325.24000000 |
| 20 | 1241.94392885 | 2843.27000000 |
| 21 | 1241.94389877 | 3076.27000000 |
| 22 | 1241.94389701 | 3057.54000000 |
| 23 | 1241.94389681 | 2920.33000000 |
| 24 | 1241.94390950 | 2806.37000000 |
| 25 | 1241.94389671 | 3038.53000000 |
| 26 | 1241.94509025 | 3032.55000000 |

ตารางที่ 5.6 (ต่อ)

| ครั้งที่ | ต้นทุนการผลิตรวม (๑/ชั่วโมง) | เวลา (วินาที) |
|-----------|------------------------------|---------------|
| 27 | 1241.94389703 | 2806.86000000 |
| 28 | 1241.94389727 | 2816.03000000 |
| 29 | 1241.94427235 | 2567.38000000 |
| 30 | 1241.94391488 | 2745.12000000 |
| ค่าต่ำสุด | 1241.94389665 | 2567.38000000 |
| ค่าสูงสุด | 1241.94538168 | 3772.34000000 |
| ค่าเฉลี่ย | 1241.94401564 | 2961.14500000 |

โดยที่ ๑ คือ สัญลักษณ์แทนหน่วยเงิน

จากผลการทดลองตั้งแต่ตารางที่ 5.1 ถึงตารางที่ 5.6 เมื่อเปรียบเทียบผลการแก้ปัญหาออปติ มัลเพาเวอร์โฟลว์โดยใช้ Sequential quadratic programming เจเนติกอัลกอริทึม และเจเนติกอัลกอริทึม ร่วมกับ Sequential quadratic programming จะเห็นว่า การใช้เจเนติกอัลกอริทึมเพียงอย่างเดียวจะให้ต้นทุนการผลิตต่ำก็จริงแต่จะใช้เวลาในการคำนวณสูงมาก ส่วนการใช้ Sequential quadratic programming เพียงอย่างเดียว ถึงแม้จะใช้เวลาในการคำนวณน้อยแต่ค่าต้นทุนการผลิตที่ได้ก็ยังไม่ต่ำเพียงพอ ดังนั้นการแก้ปัญหาออปติ มัลเพาเวอร์โฟลว์โดยใช้เจเนติกอัลกอริทึมร่วมกับ Sequential quadratic programming จึงเป็นวิธีที่เหมาะสมเนื่องจาก จะให้ต้นทุนการผลิตที่ต่ำที่สุดอีกทั้งยังใช้เวลาไม่มากเท่าไรเมื่อเทียบกับเจเนติกอัลกอริทึมเพียงอย่างเดียว ดังแสดงในตารางที่ 5.7

ตารางที่ 5.7 เปรียบเทียบผลการทดลอง

| วิธี | ต้นทุนการผลิตรวมโดยเฉลี่ย (๑/ชั่วโมง) | | เวลาโดยเฉลี่ย (วินาที) | |
|----------|---------------------------------------|---------------|------------------------|---------------|
| | 6 บัส 11 สายส่ง | IEEE 30 บัส | 6 บัส 11 สายส่ง | IEEE 30 บัส |
| SQP | 3153.06541718 | 1247.41354890 | 29.46413793 | 187.06400000 |
| GA | 3117.04405890 | 1242.96634084 | 1279.01233333 | 5433.23366667 |
| GA & SQP | 3116.40369349 | 1241.94401564 | 400.17500000 | 2961.14500000 |

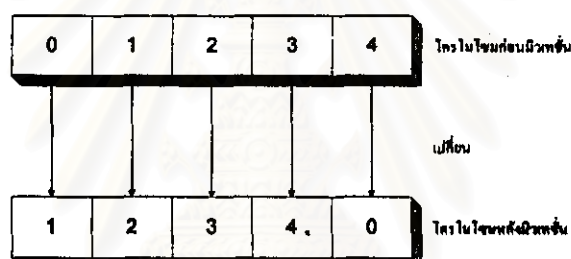
โดยที่ SQP คือ ออปติ มัลเพาเวอร์โฟลว์ที่ใช้ Sequential quadratic programming

GA คือ ออปติ มัลเพาเวอร์โฟลว์ที่ใช้ เจเนติกอัลกอริทึม

5.4 ออปติไมซ์เพาเวอร์โพลีโดยพิจารณาค่าเท็ปของหม้อแปลงเป็นตัวแปรแบบไม่ต่อเนื่อง

ในหัวข้อที่ 5.1 ถึง 5.3 นั้นเราแก้ปัญหาออปติไมซ์เพาเวอร์โพลีโดยพิจารณาค่าเท็ปของหม้อแปลงเป็นตัวแปรแบบต่อเนื่อง แต่ในทางปฏิบัติค่าเท็ปของหม้อแปลงนั้นเป็นค่าที่ไม่ต่อเนื่อง ในหัวข้อนี้จึงนำเอาข้อคิดของเจนดริกอักกอริทึมที่สามารถแก้ปัญหาออปติไมซ์ที่มีตัวแปรแบบไม่ต่อเนื่องได้มาประยุกต์ใช้ และได้ทำการทดลองกับระบบ IEEE 30 บัส โดยที่จะคิดว่าหม้อแปลงแต่ละตัวมีสถานะที่เป็นไปได้ 5 สถานะ คือ 0.950 0.975 1.000 1.025 และ 1.050

ในการแก้ปัญหานี้ได้มีการเปลี่ยนแปลงในขั้นตอนการลงรหัสและการมิวเทชัน โดยเท็ปของหม้อแปลงจะลงรหัสโดยใช้เลขจำนวนเต็มตั้งแต่ 0 ถึง 4 เพื่อแทนสถานะทั้ง 5 สถานะของหม้อแปลง ส่วนการมิวเทชันจะทำโดย ถ้าบิตเดิมเป็น 0 ก็จะเปลี่ยนเป็น 1 ถ้าบิตเดิมเป็น 1 ก็จะเปลี่ยนเป็น 2 เช่นนี้ไปเรื่อยๆดังแสดงในรูปที่ 5.1



รูปที่ 5.1 การมิวเทชัน

ผลการทดลองแสดงในตารางที่ 5.8

ตารางที่ 5.8 ผลการแก้ปัญหาออปติไมซ์เพาเวอร์โพลีระบบ IEEE 30 บัส

| ตัวแปร | P_2 (MW) | P_4 (MW) | V_1 | V_2 | V_5 | V_8 |
|--------|------------|------------|--------|--------|--------|--------|
| ค่า | 68.8165 | 63.9681 | 1.0984 | 1.0857 | 1.0476 | 1.0651 |

| V_{11} | V_{13} | T(6,9) | T(6,10) | T(4,12) | T(28,27) | Cost (\$/hr) |
|----------|----------|--------|---------|---------|----------|--------------|
| 1.0968 | 1.0746 | 1.0250 | 0.9750 | 1.0000 | 0.9750 | 1242.49 |

โดยที่ P_i คือ กำลังจริงที่เครื่องกำเนิดไฟฟ้าที่บัส i จ่าย

V_i คือ แรงดันที่บัส i

T(i,j) คือ ค่าเท็ปของหม้อแปลงที่ต่อระหว่างบัส i และบัส j

Cost คือ ต้นทุนการผลิตรวมของระบบ