



TRANSFORMASI LINIER UNTUK PERSOALAN PROGRAM KUADRATIK NOL-SATU

M Khahfi Zuhanda

Universitas Medan Area, Medan

Surel : *Khahfi@staff.uma.ac.id*

Diterima : 25 Oktober 2017; Disetujui : 01 November 2017

ABSTRAK

Program non linier merupakan persoalan yang cukup menarik untuk di bahas oleh matematikawan. Salah satunya program kuadratik nol-satu yang fungsi tujuan dan kendala berbentuk persamaan kuadratik. Program kuadratik nol-satu merupakan kelas khusus dalam pemrograman non-linier karena persyaratan peubah keputusan bernilai nol-satu. Tulisan ini akan mengajukan sebuah teknik untuk menyelesaikan persoalan program kuadratik nol-satu yang dikembangkan oleh Sherali dan Smith. Teknik ini mengubah Quadratic Problems (QP) menjadi kebentuk Bilinier Problems (BP) terlebih dahulu. Akhir dari proses ini mengakibatkan transformasi program kuadratik nol-satu menjadi persoalan linier nol-satu.

Kata Kunci : integer, linierisasi, nol-satu, program kuadratik

ABSTRACT

Non-linear programming is an interesting issue to be discussed by mathematician. One of them is a zero-one quadratic programming, where the objective function and constraints are quadratic equations. The zero-one quadratic programming is a special case in non-linear programming because of the requirement of value variable is zero-one. This paper propose a technique for solving the zero-one quadratic programming problem was developed by Sherali and Smith. This technique converts the Quadratic Problems (QP) into Bilinier Problems (BP) first. The end of this process will transfrom zero-one quadratic programming to zero-one linear programming problem

Keywords: *Integer, Linearization, Quadratic Programming, Zero-One,*

1. Pendahuluan

Seiring perkembangan zaman, perkembangan ilmu pengetahuan kini meningkat tajam. Ilmu pengetahuan telah banyak membantu manusia dalam memberikan solusi kompleksnya permasalahan dalam kehidupan sehari-hari. Mulai dari bidang kedokteran, ekonomi, sosial, politik, sumber daya, dan lain-lain. Permasalahan optimasi non linier tak luput dalam memberi kontribusi dalam segala aspek. Dalam beberapa tahun terakhir, telah banyak matematikawan mengembangkan permasalahan non linier, salah satunya program kuadratik nol-satu.

Program kuadratik nol-satu merupakan kelas khusus dari pemrograman non linier. Program kuadratik nol-satu ditujukan untuk meminimalkan subjek fungsi

objektif kuadratik dengan beberapa kendala kuadratik, dengan kondisi bahwa masing-masing variabel dibatasi nilai nol atau satu. Permasalahan program kuadratik nol-satu sering muncul pada beberapa persoalan seperti telekomunikasi, manufaktur, penjadwalan, dan lain-lain.

Beberapa literatur strategi linierisasi juga telah dilakukan untuk menyelesaikan permasalahan program kuadratik nol-satu menjadi bentuk pemrograman linier integer, mulai dari Gharibi dan Xia [1], dan berkembang menjadi formulasi yang lebih ringkas dan membutuhkan variabel biner seperti yang dilakukan Furini dan Traversi [2], Gharibi [3] mengembangkan Teknik Linierisasi Balas dan Mazzolla program kuadratik nol-satu. De Santis dan Rinaldi [4] mengembangkan reformulasi persoalan kuadratik nol-satu kontinu. Koncherberger,

Alidaee, dan Rego [5] mengembangkan algoritma Taboo Search untuk menyelesaikan program kuadrat biner.

Permasalahan pemrograman kuadrat nol-satu merupakan salah satu permasalahan optimisasi tak linear yang sangat penting, karena muncul dalam berbagai aspek, termasuk dalam aspek perekonomian, sains terapan, analisis portofolio, dan pengendalian optimal. Salah satu metode yang dapat digunakan untuk menyelesaikan permasalahan pemrograman kuadrat nol-satu adalah dengan teknik linierisasi bilinear yaitu dengan mentransformasikan persamaan kuadrat menjadi bentuk linier. Pada penelitian ini akan dianalisis bagaimana teknik linierisasi program kuadrat nol-satu yang telah diperkenalkan oleh Sherali dan Smith [6] untuk menyelesaikan persoalan program kuadrat nol-satu.

Teknik linierisasi program kuadrat nol-satu lebih efektif dalam menyelesaikan program kuadrat yang memiliki batasan masalah variabel nol-satu. Teknik ini merupakan teknik linierisasi terbaru untuk persoalan kuadrat nol-satu yang sebelumnya telah diperkenalkan oleh Sherali dan Smith [6]. Lalu dikembangkan kembali oleh Gharibi dan Xia [1] dengan *tightness strategy*.

Penelitian ini akan menunjukkan secara literatur penerapan linierisasi program kuadrat nol-satu dan menyelesaikan beberapa contoh persoalan numerik program kuadrat nol-satu.

Permasalahan pemrograman kuadrat merupakan salah satu permasalahan optimisasi tak linear yang sangat penting, karena muncul dalam berbagai aspek, termasuk dalam aspek perekonomian, sains terapan, analisis portofolio, dan pengendalian optimal. Banyak ilmuwan meneliti program kuadrat, tetapi untuk kasus persoalan program kuadrat nol-satu, teknik linierisasi Sherali dan Smith lebih efektif untuk menyelesaikan program kuadrat nol-satu. Karena solusi yang dibatasi oleh nol-satu membuat fungsi kuadrat menjadi permasalahan yang baru. Karena variabel berorde dua akan sama besar pengaruhnya dengan variabel berorde satu. Andai di berikan persoalan program kuadrat yang fungsi tujuan dan kendalanya berbentuk persamaan kuadrat dengan variabelnya dibatasi oleh nol dan satu. Dimana persamaan yang berbentuk kuadrat akan di transformasi menjadi linier. Transformasi program kuadrat berakibat penambahan variabel dan persamaan kedalam fungsi kendala.

Tujuan dalam penelitian ini adalah menjabarkan dan menganalisa teknik linierisasi untuk menyelesaikan persoalan kuadrat nol-satu..

2. Pembahasan

2.1 Teknik Linierisasi Sherali dan Smith

Permasalahan program kuadrat merupakan salah satu permasalahan optimisasi tak linear yang sangat penting, karena muncul dalam berbagai aspek, termasuk dalam aspek perekonomian, sains terapan, komputasi, dan komunikasi. Banyak ilmuwan meneliti program kuadrat, akan tetapi, untuk kasus persoalan program kuadrat nol-satu, teknik linierisasi Sherali dan Smith lebih efektif untuk menyelesaikan program kuadrat nol-satu. Karena solusi yang dibatasi oleh nol-satu membuat fungsi kuadrat menjadi permasalahan yang baru.

Berikut ini merupakan bentuk program kuadrat nol-satu

$$\text{Minimumkan } C^T x + X^T Q x \quad (2.1)$$

$$\text{Kendala: } h^T x + x^T G x \geq g \quad (2.2)$$

$$x \in X \subseteq \{x: x \text{ adalah bilangan biner}\} \subseteq B^n \quad (2.3)$$

Dimana Q dan G adalah matriks dimensi $n \times n$. Dalam linierisasi program kuadrat nol-satu dapat melalui beberapa langkah yaitu:

Langkah 1. Mengubah persamaan kuadrat menjadi kebentuk persamaan bilinear.

Misalkan program kuadrat di transformasi menjadi perkalian antara fungsi linier. Sehingga dapat dinyatakan dalam proses sebagai berikut

$$\gamma_{min/max}^i = \min/\max \{Q_i x: x \in \bar{X}\}, \forall_i. \quad (2.4)$$

Dan Q_i merupakan Q baris ke i , dan \bar{X} adalah sebuah relaksasi dari X seperti yang ditunjukkan pada persamaan (2.4). Andaikan didefinisikan $\gamma_{min/max}^i$ sebagai vektor yang mempunyai anggota-anggota $\gamma_{min/max}^i = 1, \dots, n$ dan misalkan $\Gamma_{min/max} = \text{diag}\{\gamma_{min/max}^i\}$. Dan didefinisikan pula bahwa

$$\lambda_{min/max}^i = \min/\max \{G_i x: x \in \bar{X}\}, \forall_i.$$

Misalkan

Transformasi Linier Untuk Persoalan Program Kuadratik Nol-Satu

$$\lambda_{min/max}^i = (\lambda_{min/max}^i)^T \text{ dan } \Gamma_{min/max} = \text{diag}\{\gamma_{min/max}^i\}$$

Maka di reformulasikan persoalan program kuadratik adalah *QP* yang juga merupakan bentuk fungsi *Bilinear Problem* (BP). Maka persoalan *QP* dapat dinyatakan kedalam persoalan *BP*, maka diperoleh persamaan yang dapat dituliskan sebagai berikut

$$\text{BP: Minimumkan } C^T x + x^T \gamma \quad (2.5)$$

$$\text{Kendala } Qx = \gamma \quad (2.6)$$

$$h^T x + x^T \gamma \geq g \quad (2.7)$$

$$Gx = \lambda \quad (2.8)$$

$$x \in X \quad (2.9)$$

Dan diketahui juga bahwa

$$\gamma_{\frac{min}{max}} \leq \gamma_{min}, \lambda_{min} \leq \lambda \leq \lambda_{max} \quad (2.10)$$

Langkah 2. Mentransformasi persamaan bilinear dengan mensubstitusi dengan variabel yang baru.

Selanjutnya, proses dilinierisasi kondisi $x^T \gamma$ dan $x^T \lambda$ dengan perkalian persamaan (2.10) dengan x_i dan $(1 - x_i)$ dimana persamaan (2.10)_{*i*} adalah baris ke *i* dari salah satu bagian vektor pertidaksamaan di persamaan (2.10), $\forall i = 1, \dots, n$. Sehingga diperoleh untuk

$$x_i \gamma_i = S_i \text{ dan } x_i \lambda = Z_i, \forall i = 1, \dots, n \quad (2.11)$$

Misalkan *e* mempresentasikan sebuah vektor. Maka, *BP* dapat di transformasikan mengikuti persamaan

$$\begin{aligned} \text{BP: Minimumkan } & C^T x + e^T s' \\ \text{Kendala } & Qx = \gamma \\ & h^T x + e^T Z' \geq g \\ & Gx = \lambda \end{aligned} \quad (2.12)$$

$$\begin{aligned} \gamma'_{min} x_i \leq s_i \leq \gamma_{min} x_i \text{ dan} \\ \gamma'_{min} (1 - x_i) \leq (s_i \leq (\gamma_i - s_i) \\ \leq \gamma'_{max} (1 - x_i), \forall i \end{aligned}$$

$$\lambda'_{min} x_i \leq z_i \leq \lambda_{min} x_i \text{ dan}$$

$$\lambda'_{min} (1 - x_i) \leq (s_i \leq (\lambda_i - z_i) \leq \lambda'_{max} (1 - x_i), \forall i$$

Langkah 3. Menambah persamaan pada fungsi kendala akibat penambahan variabel baru pada transformasi sebelumnya.

Perhatikan bahwa persamaan (2.11) menjamin bahwa persamaan (2.12) berlaku untuk *x* bilangan biner. Dengan memperhatikan struktur pertidaksamaan pada persamaan (2.12) yang dapat dinyatakan sebagai berikut

$$\begin{aligned} s_i &= s_i - \gamma'_{min} x_i, \forall i \\ y_i &= \gamma_i - s_i - \gamma'_{min} (1 - x_i), \forall i \\ z_i &= z_i - \lambda'_{min} x_i, \forall i \end{aligned} \quad (2.13)$$

Sehingga transformasi persamaan yang baru berdasarkan persamaan (4.13) dapat dinyatakan sebagai berikut

$$\text{BP: Minimumkan } C^T x + e^T s + \gamma'^T_{min} x \quad (2.14)$$

$$\text{Kendala } Qx = y + s + \Gamma_{min} e \quad (2.15)$$

$$h^T x + e^T z + \lambda'^T_{min} x \geq g \quad (2.16)$$

$$Gx = \lambda \quad (2.17)$$

$$0 \leq s_i \leq (\gamma'_{max} - \gamma'_{min}) x_i \text{ dan} \\ 0 \leq y_i \leq (\gamma'_{max} - \gamma'_{min}) (1 - x_i), \forall i \quad (2.18)$$

$$0 \leq z_i \leq (\lambda'_{max} - \lambda'_{min}) x_i \text{ dan} \\ \lambda'_{min} \leq y_i \leq (\lambda'_{max} - \lambda'_{min}) (1 - x_i), \forall i \quad (2.19)$$

$$x \in X \quad (2.20)$$

Langkah 4. Merelaksasi bentuk *BP* dari langkah sebelumnya dengan menghapus batas atas dan bawah dari pertidaksamaan persamaan yang baru.

Kemudian, persoalan *BP* ditunjukkan oleh persamaan (2.14) disederhanakan dengan menghapus batas atas pertidaksamaan untuk s_i di persamaan (2.18) dan untuk $(\lambda_i - z_i)$ di persamaan (2.19). λ_i adalah batas bawah pertidaksamaan $\lambda \geq z + \lambda_{min}$ dimana $\lambda = Gx$ di persamaan (2.17). Sehingga dapat ditulis

$$Gx \geq z + \lambda_{min}$$

Sehingga bentuk relaksasi *BP* ini dapat dinyatakan sebagai berikut:

$$\text{BP: Minimumkan } C^T x + e^T s + \gamma'^T_{min} x$$

$$\text{Kendala } Qx = y + s + \Gamma_{min} e$$

$$0 \leq y \leq [\Gamma_{max} - \Gamma_{min}] (e - x), s \geq 0$$

$$h^T x + e^T z + \lambda'^T_{min} x \geq g$$

$$Gx = z + \lambda_{min}$$

$$0 \leq z_i \leq [\Lambda_{max} - \Lambda_{min}] x$$

$$x \in X \quad (2.21)$$

Maka transformasi persamaan linierisasi program kuadratik nol-satu selesai [6].

I. REPRESENTASI PENDEKATAN PROGRAM KUADRATIK NOL-SATU

Berdasarkan definisi pada subbab (2.1), maka dapat mempresentasikan hubungan antara persoalan program kuadratik umumnya dengan persoalan program kuadratik nol-satu.

Lemma. 3.1 Andaikan $x \in X \subseteq \{0,1\}$ untuk

$i = 1, \dots, n$.

$$x_i Q_i x = \max \{ \gamma_{min}^i x_i, Q_i x + \gamma_{max}^i x_i - \gamma_{max}^i \} \quad (3.1)$$

$$x_i Q_i x = \min \{ \gamma_{max}^i x_i, Q_i x + \gamma_{min}^i x_i - \gamma_{min}^i \} \quad (3.2)$$

memiliki hubungan yang sama antara program kuadratik nol satu dengan program kuadratik umumnya.

Bukti Andaikan $x_i = 0$ maka $x_i Q_i x$ pada persamaan (3.1) jelas bernilai 0 dan sisi kanan $\max \{ \gamma_{min}^i x_i, Q_i x + \gamma_{max}^i x_i - \gamma_{max}^i \}$ menjadi $\max \{ 0, Q_i x + -\gamma_{max}^i \} = 0$. Dan dalam kasus lainnya, andaikan $x_i \neq 0$, dengan kata lain $x_i = 1$ maka sisi kanan persamaan (3.1) dapat dituliskan menjadi dimana sama dengan $\max \{ \gamma_{min}^i, Q_i x \} = Q_i x$ an sisi kirinya yaitu $Q_i x$. Dan begitu juga dapat dilakukan pada persamaan (3.2)

Akibat. Andaikan $x \in X \subseteq \{0,1\}$

$$\begin{aligned} \max \{ \gamma_{min}^i x_i, Q_i x + \gamma_{max}^i x_i - \gamma_{max}^i \} &\leq s_i' \\ s_i' &\leq \min \{ \gamma_{max}^i x_i, Q_i x + \gamma_{min}^i x_i - \gamma_{min}^i \} \end{aligned} \quad (3.4)$$

jika dan hanya jika

$$S_i' = x_i Q_i x \quad (3.5)$$

Bukti disubstitusikan persamaan (3.1) dan (3.2), maka dapat diperoleh dan dinyatakan sebagai berikut

$$\begin{aligned} x_i Q_i x &= \max \{ \gamma_{min}^i x_i, Q_i x + \gamma_{max}^i x_i - \gamma_{max}^i \} \\ &= \min \{ \gamma_{max}^i x_i, Q_i x + \gamma_{min}^i x_i - \gamma_{min}^i \} \end{aligned} \quad (3.6)$$

Hasil diatas berlaku untuk G_i dan λ_i yang telah dinyatakan sebelumnya. Linierisasi berdasarkan Akibat 3.2 merupakan persoalan BP persamaan (2.21), dimana pertidaksamaan liner persamaan (2.21) tidak lain adalah persamaan (3.3). Sebenarnya, tidak semua pertidaksamaan persamaan (3.4) yang diperlukan dalam model akhir linierisasi. Untuk menunjukkan ini, pertama diperkenalkan berikut prinsip merumuskan program kuadratik nol-satu kedalam program linear *piece-wise*.

Proposisi 3.1 Setiap program *convex* yang linier atau fungsi tujuan linier *piece-wise* dan kendala sama dengan program linier dalam arti bahwa ada proyeksi *one-to-one* antara kedua solusi layak.

Bukti Ditunjukkan bahwa

$$\text{Minimumkan} \quad f(x)$$

Adalah sama untuk

$$\text{Minimumkan} \quad t$$

$$\text{Kendala} \quad t - f(x) \geq 0$$

Diasumsikan bahwa fungsi tujuan merupakan linear. Himpunan kendala merupakan *convex* dan dikarakteristik dengan pertidaksamaan linier *piece-wise*. Sehingga persamaan tersebut berbentuk *polyhedral convex*, yang harus memiliki ekspresi linear. Itu menunjukkan bahwa persamaan *Proposisi 3.1* berlaku jika variabel dibatasi oleh nol atau satu. Selanjutnya ditunjukkan adanya persamaan program linier *piece-wise convex* untuk masalah minimisasi kuadratik nol-satu.

Proposisi 3.2 Untuk masalah minimisasi kuadratik nol-satu, ada persamaan program linier *piece-wise* dengan fungsi tujuan dan kendala *convex*.

Bukti. Maksimum beberapa fungsi linear adalah *convex* dan minimum *concave*. Kemudian persamaan (3.1) dan persamaan (3.3) pada *Lemma 3.1* menyajikan masing-masing formulasi *convex* dan *concave*. Oleh karena itu, untuk setiap diberikan persoalan minimisasi kuadratik nol-satu, maka dapat diperoleh persamaan program linier *piece-wise convex* dengan menggunakan persamaan (3.1) dan (3.2). Perhatikan bahwa persamaan (3.1) dan persamaan (3.2) digunakan secara bersamaan ketika memenuhi persamaan kendala.

Maka sekarang dapat ditunjukkan bahwa persamaan (2.1) - (2.3) mengikuti formulasi persamaan

$$\begin{aligned} \text{Minimumkan} \quad &c^T x + \sum_{i=1}^n \max \{ \gamma_{min}^i x_i, Q_i x + \\ &\gamma_{max}^i x_i - \gamma_{max}^i \} \end{aligned} \quad (3.7)$$

$$\text{Kendala} \quad h^T x + \sum_{i=1}^n \min \{ \lambda_{max}^i x_i, G_i x + \lambda_{min}^i x_i - \lambda_{min}^i \} \geq g \quad (3.8)$$

$$x \in X \subseteq \{0,1\} \quad (3.9)$$

Linierisasi persamaan (3.6) - (3.8) dapat ditunjukkan dibawah ini. Persamaan (3.7) adalah setara dengan

$$\text{Kendala} \quad h^T x + \sum_{i=1}^n z_i \geq g \quad (3.10)$$

$$z_i \leq \lambda_{max}^i x_i \quad (3.11)$$

$$z_i \leq G_i x + \lambda_{min}^i x_i - \lambda_{min}^i \quad (3.12)$$

Karena persamaan (3.9) - (3.11) adalah relaksasi persamaan (3.6) dan persamaan (3.9) - (3.11) juga terkandung dalam persamaan (3.6). Sekarang dapat diperoleh linierisasi untuk persamaan (3.5) - (3.8), yang setara dengan \overline{BP} . Selanjutnya, ditunjukkan bahwa *non-necessity* pertidaksamaan seperti $y \geq 0$ dan $z \geq 0$ yang juga telah di teliti oleh Adam dan Forrester [7], [8]. Sehingga linierisasi yang diperoleh dengan pendekatan *piece-wise convex* adalah tepat.

3 Simpulan dan Saran

3.1 Simpulan

Untuk menyelesaikan persoalan program kuadratik nol-satu dalam tulisan ini adalah dengan teknik linierisasi, yaitu dengan mentransformasikan persoalan program kuadratik ke bentuk persoalan program linier. Dalam teknik linierisasi *Quadratic Problems (QP)* diubah menjadi *Bilinear Problems (BP)* terlebih dahulu. Dimana, fungsi kuadratik dipecah menjadi perkalian fungsi linier. Akibat dari proses *BP* persamaan dari fungsi kendala menjadi bertambah.

Selanjutnya *BP* yang merupakan relaksasi dari perkalian fungsi linier kendala disubstitusikan dengan variabel yang baru. Sehingga fungsi tujuan dan kendala yang merupakan persamaan *BP* bertransformasi menjadi persamaan linier. Akibat dari transformasi *BP* maka bertambahlah persamaan pada fungsi kendala yang mengacu pada struktur perubahan *BP*. Kemudian proses selanjutnya menyederhanakan pertidaksamaan fungsi kendala dengan merelaksasi *BP* dengan menghapus batas atas dan bawah dengan mensubstitusi persamaan yang baru.

Program kuadratik nol-satu juga dapat direpresentasikan dengan *General Quadratic Programming*, sebab *BP* memiliki hubungan yang sama dengan *General Quadratic Programming*. Untuk menunjukkan ini, persoalan program kuadratik nol-satu dirumuskan kedalam persoalan program linier *piece-wise*. Pada persoalan minimasi kuadratik nol-satu, terdapat persamaan program linier

piece-wise convex. Sehingga teknik linierisasi yang diperoleh dengan *piece-wise convex* benar.

3.2 Saran

Setelah penelitian literature dilakukan teknik transformasi linier program kuadratik nol-satu disarankan untuk melakukan linierisasi apabila jumlah variabel kecil tapi apabila jumlah variabel banyak perlu dilakukan lebih lanjut.

Daftar Pustaka

- W. Gharibi dan Y. Xia. A tight linearization strategy for zero-one quadratic programming problems. *International Journal of Computer Science Issues*: 294-299, 2012.
1. F, Furini dan E, Traversi. *Extended Linear Formulation for Binary Quadratic Problems*. Paris: Universite de Paris Dauphine. 2013.
 2. W. Gharibi. *Improved Balas and Mazzola Linearization for Quadratic 0-1 Programs with Application in a New Cutting Plane Algorithm*. Dept. of Computer, Science, College of Computer Science and Information Systems, Jazan University, Jazan 82822-6694, KSA. 2012.
- M. DeSantis, dan F Rinaldi. *Continuous Reformulations for ZeroOne Programming Problems*. Springer Science and Business Media, LLC, 2011.
- G, Kochenberger, B Alidaee, dan C, Rego. An unconstrained quadratic binary programming approach to the vertex coloring problem. *Annals of Operations Research*, 139(1):229-241, 2005.
- H.D Sherali, dan J.C. Smith. An Improved Linierization Strategy for Zero-One Quadratic Problems. *Optimization Letters*, vol.1, pp.33-47. 2007
- W. Adams, and R. Forrester. A Simple Approach for Generating Concise Linear Representations of Mixed 0-1 Polynomial Programs. *Operations Research Letters*, vol. 33, no. 1, pp. 55-61, 2005.
- W. Adams, and R. Forrester. Linear Forms of Nonlinear Expressions: New Insights on Old Ideas. *Operations Research Letters*, vol. 35, no. 4, pp. 510, 2007