



جبر ترویلیگر گراف‌های چند بخشی کامل

مسعود کریمی^{*}، الهام تفضلی

گروه ریاضی، واحد بجنورد، دانشگاه آزاد اسلامی، بجنورد، ایران

دبیر مسئول: سعید علیخانی

تاریخ پذیرش: ۱۴۰۱/۸/۱

تاریخ دریافت: ۱۴۰۱/۱/۲۶

چکیده: فرض کنیم $\Gamma = K_{p_1, \dots, p_r}$ گراف r بخشی کامل است و x_0 رأس ثابتی از آن. فرض کنیم T جبر ترویلیگر گراف Γ نسبت به رأس ثابت x_0 است. در این مقاله ساختار مدولی این جبر را مطالعه می‌کنیم و نشان خواهیم داد که این جبر تا حد یکرختی $s + 2$ یا $s + 3$ مدول تحویل‌ناپذیر دارد که s تعداد مقادیر متمایز p_1, \dots, p_r است. به علاوه بعدها این مدول‌ها را به عنوان فضاهای برداری مختلط محاسبه می‌کنیم.

واژه‌های کلیدی: گراف چندبخشی کامل، جبر ترویلیگر، جبر نیم‌ساده.

رده‌بندی ریاضی: 05C50

۱ مقدمه

نظریه‌ی جبرهای ترویلیگر، که در اصل جبرهای زیرساختاری نیز نامیده می‌شود، در ابتدا توسط پاول ترویلیگر در دهه‌ی ۹۰ میلادی در [۱] به منظور مطالعه‌ی اسکیم‌های شرکت‌پذیر معرفی شد. نمایش این جبرها به‌ویژه برای مطالعه‌ی اسکیم‌های شرکت‌پذیر از نوع (P, Q) - چندجمله‌ای در [۲، ۳] به‌طور مفصل مورد مطالعه قرار گرفته است. جبرهای ترویلیگر روی گراف‌ها تعریف می‌شوند و نظریه‌ی نمایش آن‌ها به‌طور ویژه در مورد گراف‌های فاصله منظم به‌طور وسیعی مورد بحث و بررسی قرار گرفته شده است. در این مقاله جبر ترویلیگر خانواده‌ی گراف‌های چندبخشی کامل را مورد بررسی قرار داده و ساختار مدول‌های تحویل‌ناپذیر آن را مشخص می‌کنیم. به‌عنوان یک نتیجه‌ی اصلی، خواهیم دید که تعداد زیرمدول‌های تحویل‌ناپذیر مدول استاندارد این جبر، تا حد یکرختی توسط تعداد بخش‌های این گراف مشخص می‌شود. با توجه به این که به نظر می‌رسد به‌جز برای گراف‌های فاصله منظم [۴، ۵] هیچ منبعی برای جبرهای ترویلیگر گراف‌ها به‌طور عمومی وجود ندارد، قبل از آغاز مطالعه در این مقاله، تعدادی از نتایج و مفاهیم را درباره جبرهای ترویلیگر بیان و معرفی می‌کنیم.

^{*}نویسنده مسئول مقاله

۱.۱ جبرهای ترویلیگر

جبرهای ترویلیگر در ابتدا در مقاله‌ی [۱] روی اسکیم‌های شرکت‌پذیر تعریف شد و بعدها تعمیم آن روی گراف‌های ساده در مقاله‌ی [۵] ارایه شد. در مقاله‌ی حاضر، تعریفی از جبرهای ترویلیگر ارایه می‌کنیم که برای هر دو منظور، یعنی اسکیم‌های شرکت‌پذیر و نیز گراف‌های ساده قابل استفاده است.

فرض کنیم V فضای برداری مختلط از بعد متناهی است به طوری که مجهز به یک فرم هرمیتی مثبت معین است. فرض کنیم تجزیه‌ای از V به حاصل‌جمعی مستقیم از زیرفضاهای دوبه‌دو متعامد $V_i, i = 0, \dots, D^*$ داده شده است، یعنی $V = \bigoplus_{i=0}^{D^*} V_i$ و $V_i \perp V_j$ برای $i \neq j$. همچنین فرض کنیم $V = \bigoplus_{i=0}^D V_i^*$ تجزیه‌ی دیگری از V به زیرفضاهای دوبه‌دو متعامد $V_i^*, i = 0, \dots, D$ است که

در این مقاله $E_i (E_i^*)$ نگاشت‌های تصویری از V بر روی $V_i (V_i^*)$ اند که

$$I = E_1 + \dots + E_D \quad E_i E_j = \delta_{ij} E_i$$

$$(I = E_1^* + \dots + E_{D^*}^* \quad E_i^* E_j^* = \delta_{ij} E_i^* \quad \text{به ترتیب})$$

که در آن I نگاشت همانی و δ_{ij} تابع دلتای کرونکر است.

فرض کنیم T زیرجبری از جبر درون‌ریختی‌های $End(V)$ است که توسط E_i و E_j^* ها تولید شود، یعنی

$$T = \langle E_i, E_j^* | i = 0, \dots, D^*, j = 0, \dots, D \rangle \subseteq End(V).$$

جبر T را جبر ترویلیگر یا فقط T -جبر می‌نامیم. به جای در نظر گرفتن تجزیه‌ی $V = \bigoplus_{i=0}^{D^*} V_i$ ، در اغلب موارد یک تبدیل نرمال A روی فضای برداری داده می‌شود، یعنی ضرب A در ترانهاده‌ی الحاقی خود، تعویض‌پذیر است. به عبارت دیگر

$$AA^t = \bar{A}^t A.$$

در این صورت تجزیه‌ی $V = \bigoplus_{i=0}^{D^*} V_i$ را تجزیه بر روی فضای بردارهای ویژه‌ی A دانسته فرض می‌کنیم. در این حالت، با توجه به این که نگاشت‌های تصویری متناظر E_i به صورت چندجمله‌ای‌هایی بر حسب A یابند، جبر ترویلیگر توسط A و E_i^* تولید می‌شود:

$$T = \langle A, E_j^* | j = 0, \dots, D \rangle \subseteq End(V). \quad (1.1)$$

آن چه که در ادامه ارایه می‌شود، معرفی جبر ترویلیگر T توسط ۱.۱ است که به وسیله تبدیل A و نگاشت‌های تصویری E_j^* ساخته می‌شود. از این پس، در هیچ جای متن مقاله نمادهای E_i و V_i برای تجزیه‌ی اول $V = \bigoplus_{i=0}^{D^*} V_i$ استفاده نخواهد شد. توجه شود که عمل جبر تعریف شده در بالا روی فضای برداری V وفادار است. همچنین از آن جاکه این جبر توسط عملگرهای نرمال تولید می‌شود، نیم‌ساده است. به راحتی می‌توان دید اگر W زیرفضایی باشد که تحت عمل جبر بالا پایا بماند، در این صورت مکمل آن یعنی W^\perp نیز در V تحت T پایا است. V را مدول استاندارد می‌نامیم. بنابراین مدول استاندارد V مجموع مستقیم زیرمدول‌هایی است و هر زیرمدول تحویل‌ناپذیر تا حد یکرختی در V ظاهر می‌شود.

۲.۱ جبرهای ترویلیگر روی گراف‌های همبند متناهی

در این بخش جبرهای ترویلیگر را روی گراف‌های ساده‌ی همبند متناهی تعریف می‌کنیم. فرض کنیم Γ گرافی همبند، ساده و متناهی است. فرض کنیم X مجموعه‌ی رأس‌های Γ است و x_0 رأسی دلخواه اما ثابت از آن است. از این پس آن را رأس مبنا می‌نامیم. مجموعه‌ی رأس‌های Γ را بر حسب فاصله‌ی رأس‌ها تا x_0 به زیرمجموعه‌های X_i افراز می‌کنیم، بنابراین $X = \bigcup_{i=0}^D X_i$.

$$X_i = \{x \in X | d(x, x_0) = i\} \quad (2.1)$$

که در آن $d(x, x_0)$ طول کوتاهترین مسیر بین x و x_0 است و $D = \max\{d(x, x_0) | x \in X\}$. فضای برداری مختلط $V = \mathbb{C}X$ را که به طور صوری توسط اعضای مجموعه‌ی X به عنوان پایه گسترده می‌شود، در نظر می‌گیریم. به این ترتیب چون X یک پایه‌ی متعامد یکه است، فضای برداری V مجهز به یک فرم هرمیتی مثبت معین است و افراز $X = \bigcup_{i=0}^D X_i$ منجر به تشکیل یک تجزیه‌ی متعامد برای V به صورت $V = \bigoplus_{i=0}^D V_i^*$ می‌شود که در آن $V_i^* = \mathbb{C}X_i$ زیرفضایی از $V = \mathbb{C}X$ است که توسط X_i تولید می‌شود.

فرض کنیم A ماتریس مجاورت گراف Γ است. یعنی درایه‌ی واقع در سطر x و ستون y برابر یک است اگر دو رأس x و y با یالی به یکدیگر وصل باشند، در غیر این صورت صفر است. به این ترتیب ماتریس A یک تبدیل خطی نرمال بر روی فضای برداری V است. گیریم E_i^* تصویر متعامد V بر روی زیرفضای V_i^* است. زیرجبر تولیدشده توسط A و E_i^* ها را با نماد $T(x_0)$ نمایش می‌دهیم و آن را جبر ترویلیگر گراف Γ نسبت به رأس مبنا x_0 می‌نامیم. توجه شود که نگاشت‌های تصویری متعامد E_i^* به‌طور طبیعی دارای یک ترتیب‌اند که به‌واسطه‌ی تعریف فاصله تا رأس مبنا القا می‌شود. در ادامه، اگر رأس مبنا دانسته فرض شده باشد، برای سادگی به‌جای $T(x_0)$ فقط می‌نویسیم T . گزاره‌ی زیر از [۴] است.

گزاره ۱.۱. فرض کنیم $W_0 = Tx_0$ کوچک‌ترین زیرمدولی از V است که شامل رأس مبنا یعنی x_0 است. در این صورت W تحویل‌ناپذیر است.

T -زیرمدول بالا را زیرمدول اصلی جبر ترویلیگر می‌نامند. با توجه به این‌که درس‌نامه‌ی [۴] به‌طور رسمی منتشر نشده است، اثباتی از گزاره فوق را در این‌جا بیان می‌کنیم: با توجه به این‌که T نیم‌ساده است، W_0 حاصل‌جمعی مستقیم از زیرمدول‌های تحویل‌ناپذیر است. حال E_0 را روی زیرمدول‌های تحویل‌ناپذیر ظاهر شده در تجزیه‌ی W اثر دهیم. چون $E_0W_0 = V_0^* = \mathbb{C}x_0$ ، یک زیرمدول تحویل‌ناپذیر از W از W_0 موجود است که شامل x_0 است. این یعنی $W = Tx_0$. پس $W_0 = Tx_0$ تحویل‌ناپذیر است. در سرتاسر این مقاله، حالتی را در نظر می‌گیریم که گراف Γ چندبخشی کامل است. گراف $\Gamma = K_{p_1, \dots, p_r}$ با مجموعه‌ی رأس‌های X را r بخشی کامل می‌نامند هرگاه بتوان مجموعه‌ی رأس‌های آن را به r زیرمجموعه چنان افراز کرد که زیرگراف القا شده توسط رأس‌های هر بخش، تهی و هر رأس واقع در یک بخش به همه‌ی رأس‌های سایر بخش‌ها متصل است. از آن‌جا که نیاز داریم زیرفضاهای برداری را روی بخش‌های این گراف تعریف کنیم، نمادگذاری‌های مناسبی را باید معرفی نماییم. بخش‌های گراف $\Gamma = K_{p_1, \dots, p_r}$ را با زیرمجموعه‌های $X^k(p_i^*)$ نمایش می‌دهیم که در آن

$$i = 1, \dots, s \quad k = 1, \dots, m_i, \quad p_i^* \neq p_j^* \quad (i \neq j)$$

به‌طوری‌که

$$m_1 + \dots + m_s = r, \quad |X^k(p_i^*)| = p_i^*.$$

در این صورت داریم $m_1p_1^* + \dots + m_s p_s^* = p_1 + \dots + p_r$. هم‌چنین قرار می‌دهیم:

$$X(p_i^*) := \bigcup_{k=1}^{m_i} X^k(p_i^*).$$

در نتیجه داریم

$$X = \bigcup_{i=1}^s X(p_i^*).$$

فرض کنیم H زیرگروهی از گروه خودریختی‌های گراف K_{p_1, \dots, p_r} باشد که رأس x_0 را ثابت نگه می‌دارد. در این صورت دیده می‌شود که جبر-گروه CH روی فضای برداری V عمل می‌کند. این یعنی V ساختار CH -مدولی نیز دارد. چون عناصر جبر $T(x_0)$ با عناصر CH جابه‌جا می‌شوند، داریم:

$$T(x_0) \subseteq \text{End}_H(V)$$

که در آن $\text{End}_H(V)$ جبر مرکزساز CH است، یعنی زیرجبری از جبر تبدیلات خطی فضای برداری V که با عناصر جبر CH در عمل روی عناصر V جابه‌جا می‌شود.

در سرتاسر این مقاله منظور از A ماتریس مجاورت گراف است و اگر دو رأس x و y به یکدیگر وصل باشند، آن‌ها را با نماد xy نمایش می‌دهیم. ترانهاده‌ی بردار مفروض u را با نماد u^t نمایش خواهیم داد. تمام فضاهای برداری مختلط‌اند.

۲ مدول استاندارد جبر ترویلیگر گراف چند بخشی

در این بخش از مقاله، به مطالعه‌ی مدول استاندارد جبر ترویلیگر یک گراف چند بخشی در حالت کلی می‌پردازیم و تجزیه‌ی آن را به زیرمدول‌های تحویل‌ناپذیر نمایش می‌دهیم. از این پس هر رأس u از گراف را با بردار نظیرش در مدول استاندارد جبر ترویلیگر گراف به‌طور یکسان نشان می‌دهیم. از این پس u را برای نمایش برداری مدول استاندارد استفاده می‌کنیم، یعنی درایه‌ی نظیر رأس مورد نظر برابر ۱ و در سایر درایه‌ها ۰ است. به این ترتیب اگر Y زیرمجموعه‌ای از رأسها باشد، حاصل جمع بردارهای نظیر واقع در آن را با نماد \underline{Y} نشان می‌دهیم. یعنی $\underline{Y} = \sum_{y \in Y} y$.

لم زیر در یافتن مدول‌های تحویل‌ناپذیر یک‌بعدی کمک‌کننده است و اثبات آن سراسر است.

لم ۱.۲. فرض کنیم Γ یک گراف با دو رأس دلخواه u و v است، که در یکی از شرایط زیر صدق می‌کنند:

• u و v غیرمجاورند و مجموعه‌ی همسایه‌های آن‌ها برابرند.

• u و v مجاور هستند و به‌جز خودشان با رئوسی یکسان مجاورند.

در این صورت مدول تولید شده توسط بردار $u - v$ تحویل‌ناپذیر است.

با توجه به این که در گراف K_{p_1, \dots, p_r} فاصله‌ی هر دو رأس حداکثر ۲ است، با انتخاب رأس مبنا x_0 برای جبر ترویلیگر گراف، مجموعه‌ی رأس‌ها، X ، به سه زیرمجموعه بر حسب فاصله تا x_0 افراز می‌شود.

$$X = X_0 \cup X_1 \cup X_2 \quad X_i = \{y \in X \mid d(x_0, y) = i\}$$

همچنین فرض بر این است که همواره برای رأس مبنا یعنی x_0 داریم $x_0 \in X^1(p_1^*)$ به این ترتیب با فرض $m_1 \neq 1$ داریم:

$$X_0 = \{x_0\} \quad X_1 = \bigcup_{i=1}^s \bigcup_{k=2}^{m_i} X^k(p_i^*) \quad X_2 = X^1(p_1^*) - \{x_0\}.$$

و برای $m_1 = 1$ داریم:

$$X_1 = \bigcup_{i=2}^s \bigcup_{k=1}^{m_i} X^k(p_i^*).$$

در ادامه می‌خواهیم $\dim(W_0 \cap V_i^*)$ را برای $i = 0, 1, 2$ محاسبه کنیم که در آن V_i^* زیرفضای تولیدشده توسط بردارهای واقع در X_i است.

قبل از شروع، تعریف می‌کنیم $\underline{X}_1(p_1^*) := \underline{X}(p_1^*) - \underline{X}^1(p_1^*)$.

قضیه ۲.۲. فرض کنیم $W_0 = T x_0$ زیرمدول اصلی جبر ترویلیگر گراف چند بخشی کامل باشد. در این صورت

الف اگر $m_1 \neq 1$ آن‌گاه

$$W_0 = \text{Span}\{x_0, \underline{X}_2, \underline{X}_1(p_1^*), \underline{X}(p_i^*) \mid i = 2, \dots, s\}$$

و

$$\dim(W_0) = s + 2,$$

و اگر $m_1 = 1$ آن‌گاه

$$W_0 = \text{Span}\{x_0, \underline{X}_2, \underline{X}(p_i^*) \mid i = 2, \dots, s\}$$

و

$$\dim(W_0) = s + 1.$$

ب سایر T -زیرمدول‌های تحویل‌ناپذیر V یک‌بعدی‌اند.

اثبات. اگر x هر رأسی دلخواه از گراف باشد، در این صورت

$$Ax = \sum_{yx} y.$$

داریم:

$$Ax_0 = \underline{X}_1 = \underline{X}_1(p_1^*) + \sum_{i=2}^s \underline{X}(p_i^*).$$

با فرض $m_1 \neq 1$ داریم:

$$W_0 = Tx_0 \subseteq \text{Span}\{x_0, \underline{X}_2, \underline{X}_1(p_1^*), \underline{X}(p_i^*) | i = 2, \dots, s\}.$$

از طرفی

$$A\underline{X}(p_i^*) = m_i p_i^* \mathbf{1} - p_i^* \underline{X}(p_i^*), \quad i = 2, \dots, s.$$

(۱.۲)

$$A(\underline{X}_1(p_1^*)) = (m_1 - 1)p_1^* \mathbf{1} - p_1^* \underline{X}(p_1^*)$$

به ازای هر عدد طبیعی k خواهیم داشت:

$$A^k \underline{X}(p_i^*) = a(i)_k \mathbf{1} + (-1)^k (p_i^*)^k \underline{X}(p_i^*), \quad i = 2, \dots, s$$

(۲.۲)

$$A^k (\underline{X}_1(p_1^*)) = b_k \mathbf{1} + (-1)^k (p_1^*)^k \underline{X}_1(p_1^*)$$

که در آن $a(i)_k$ ها و b_k ها عناصری در $T(x_0)$ اند. این بدان معنی است که

$$A^k \sum_{i=2}^s \underline{X}(p_i^*) = \sum_{i=2}^s a(i)_k \mathbf{1} + (-1)^k \sum_{i=2}^s (p_i^*)^k \underline{X}(p_i^*).$$

در نتیجه

$$A^k (\underline{X}_1(p_1^*) + \sum_{i=2}^s \underline{X}(p_i^*)) = c_k \mathbf{1} + (-1)^k ((p_1^*)^k \underline{X}_1(p_1^*) + \sum_{i=2}^s (p_i^*)^k \underline{X}(p_i^*)).$$

که در آن c_k ها عناصری از $T(x_0)$ اند. به طور معادل داریم:

$$A^k \underline{X}_1 = c_k \mathbf{1} + (-1)^k ((p_1^*)^k \underline{X}_1(p_1^*) + \sum_{i=2}^s (p_i^*)^k \underline{X}(p_i^*)).$$

از رابطه‌ی اخیر و توجه به این مطلب که

$$\mathbf{1} := (1, \dots, 1)^t = x_0 + Ax_0 + E_2^* A^2 x_0 \in W_0$$

بلافاصله نتیجه می‌شود:

$$(p_1^*)^k \underline{X}_1(p_1^*) + \sum_{i=2}^s (p_i^*)^k \underline{X}(p_i^*) \in W_0. \quad (۳.۲)$$

حال T -مدول خارج قسمتی $\frac{V}{W_0}$ را در نظر می‌گیریم. تصویر هم‌ریخت عضوی چون a در V را با نماد \widehat{a} در $\frac{V}{W_0}$ نشان می‌دهیم. بنابراین رابطه‌ی ۳.۲ بیان می‌کند که

$$p_1^{*k} \widehat{\underline{X}_1(p_1^*)} + \sum_{i=2}^s p_i^{*k} \widehat{\underline{X}(p_i^*)} = 0. \quad (۴.۲)$$

چون p_1^*, \dots, p_s^* اعداد طبیعی متمایزاند، بنابر قانون دترمینان ماتریس واندرموند داریم:

$$\widehat{\underline{X}}_1(p_1^*) = 0, \quad \widehat{\underline{X}}(p_i^*) = 0, \quad i = 2, \dots, s.$$

این نتیجه می‌دهد که

$$\underline{X}_1(p_1^*) \in W_0, \quad \underline{X}(p_i^*) \in W_0, \quad i = 2, \dots, s.$$

از طرفی به راحتی می‌توان دید که

$$E_2^* A^2 x_0 = \underline{X}_2$$

و در نتیجه

$$\underline{X}_2 \in W_0.$$

برای تکمیل اثبات در قسمت الف، برای فرض $m_1 \neq 1$ کافی است توجه کنیم مجموعه‌ی

$$\{x_0, \underline{X}_2, \underline{X}_1(p_1^*), \underline{X}(p_i^*) \mid i = 2, \dots, s\}$$

یک مجموعه‌ی متعامد از بردارها است که در نتیجه مستقل خطی‌اند، در نتیجه

$$\dim(W_0) = s + 2.$$

با استدلالی مشابه بالا به راحتی دیده می‌شود که برای فرض $m_1 = 1$ داریم:

$$\dim(W_0) = s + 1.$$

ب) فرض کنیم $(i, k) \neq (1, 1)$ و $u, v \in X^k(p_i^*)$ رأس‌های متمایزی‌اند. در این صورت زیرفضای تک‌بعدی تولیدشده توسط $u - v$ تحت عمل ماتریس‌های A و E_0^*, E_1^*, E_2^* پایا است، زیرا داریم:

$$A(u - v) = 0, E_0^*(u - v) = 0, E_1^*(u - v) = u - v, E_2^*(u - v) = 0$$

به عبارت دیگر $T(u - v)$ یک T -زیرمدول تحویل‌ناپذیر است. بدین ترتیب زیرمدول‌های تک‌بعدی $Y_j(i, k)$ با ساختاری که در بالا شرح داده شد وجود دارند که

$$\mathbb{C}X^k(p_i^*) = \underline{X}^k(p_i^*) \oplus \bigoplus_{j=1}^{p_i^*-1} Y_j(i, k).$$

با توجه به عمل تعریف‌شده روی $Y_j(i, k)$ به راحتی می‌توان دید به ازای همه‌ی i, j, k این زیرمدول‌ها یکریخت‌اند. حال اگر قرار دهیم

$$H(i, k) := \bigoplus_{j=1}^{p_i^*-1} Y_j(i, k),$$

آن‌گاه $\dim H(i, k) = (p_i^* - 1)$ حال با فرض $m_1 \neq 1$ داریم:

$$F := \bigoplus_{i=1}^s \bigoplus_{k=2}^{m_i} H(i, k) \oplus \bigoplus_{i=2}^s H(i, 1)$$

و اگر $m_1 = 1$ خواهیم داشت:

$$F := \bigoplus_{i=2}^s \bigoplus_{k=1}^{m_i} H(i, k),$$

در هر دو حالت دیده می شود که

$$\dim(F) = n - p_1^* - r + 1.$$

جهت ادامه ی جستجو برای سایر زیرمدول های تحویل ناپذیر، می توان بررسی نمود که برای $(i, k) \neq (1, 1)$ عمل $T(x_0)$ روی بردارهای $\underline{X}^k(p_i^*) - \underline{X}^{k'}(p_j^*)$ به صورت زیر است:

$$\begin{aligned} A(\underline{X}^k(p_i^*) - \underline{X}^{k'}(p_j^*)) &= (p_i^* - p_j^*)\mathbf{1} - p_i^* \underline{X}^k(p_i^*) + p_j^* \underline{X}^{k'}(p_j^*), \\ E_0^*(\underline{X}^k(p_i^*) - \underline{X}^{k'}(p_j^*)) &= 0 \\ E_1^*(\underline{X}^k(p_i^*) - \underline{X}^{k'}(p_j^*)) &= \underline{X}^k(p_i^*) - \underline{X}^{k'}(p_j^*) \\ E_2^*(\underline{X}^k(p_i^*) - \underline{X}^{k'}(p_j^*)) &= 0. \end{aligned} \quad (5.2)$$

در نتیجه $i = j$ اگر و تنها اگر زیرفضای برداری تک بعدی تولید شده توسط $\underline{X}^k(p_i^*) - \underline{X}^{k'}(p_j^*)$ یک T -زیرمدول تحویل ناپذیر است. با فرض $m_1 \neq 1$ و قراردادن

$$Z(i, k) := \underline{X}^1(p_i^*) - \underline{X}^k(p_i^*)$$

دیده می شود که زیرفضای

$$Z(i) := \bigoplus_{k=2}^{m_i} Z(i, k), \quad i = 1, \dots, s$$

مجموع مستقیم زیرمدول های تحویل ناپذیر یکریخت است. همچنین همه ی چنین T -زیرمدول هایی از V متعامدند و نیز با توجه به عمل تعریف شده در رابطه ی ۵.۲، یکریخت اند. اگر $i \neq 1$ آن گاه،

$$\dim Z(i) = m_i - 1$$

در غیر این صورت

$$\dim Z(1) = m_1 - 2.$$

به این ترتیب s نوع زیرمدول تحویل ناپذیر غیر یکریخت حاصل می شود که دوه دو متعامدند. بعد فضای برداری تولید شده توسط همه ی چنین زیرمدول هایی برابر خواهد بود با

$$m_1 + \dots + m_s - s - 1 = r - s - 1.$$

اگر $m_1 = 1$ ، آن گاه

$$Z(i) := \bigoplus_{k=2}^{m_i} Z(i, k), \quad i = 2, \dots, s.$$

به این ترتیب $s - 1$ نوع زیرمدول تحویل ناپذیر غیر یکریخت حاصل می شود که دوه دو متعامدند. بعد فضای برداری تولید شده توسط همه ی چنین زیرمدول هایی برابر خواهد بود با

$$m_2 + \dots + m_s - s - 1 = r - s.$$

بدین ترتیب آن چه تا کنون حاصل شده است بر حسب این که $m_1 \neq 1$ یا $m_1 = 1$ به ترتیب تجزیه های زیر را داریم:

$$V_1^* = \bigoplus_{i=1}^s Z(i) \oplus F \oplus (w_0 \cap V_1^*)$$

یا

$$V_1^* = \bigoplus_{i=2}^s Z(i) \oplus F \oplus (w_0 \cap V_1^*)$$

و در نتیجه در هر دو حالت

$$\dim V_1^* = n - p_1^*$$

تایید می‌شود.

حال فرض کنیم $(i, k) = (1, 1)$ و $u, v \in X^1(p_1^*)$ رأس‌های متمایزی باشند. به عبارت دیگر $u, v \in X_2$ در این صورت زیرفضای تک‌بعدی تولیدشده توسط $u - v$ تحت عمل ماتریس‌های A و E_0^*, E_1^*, E_2^* پایا است، زیرا

$$A(u - v) = 0, E_0^*(u - v) = 0, E_1^*(u - v) = 0, E_2^*(u - v) = u - v$$

به عبارت دیگر $T(u - v)$ یک T -زیرمدول تحویل‌ناپذیر است. بدین ترتیب زیرمدول‌های تک‌بعدی $L(i)$ با ساختاری که در بالا شرح داده شد وجود دارند که

$$\mathbb{C}X_2 = \underline{X}_2 \oplus \bigoplus_{i=1}^{p_1^*-2} L(i).$$

با توجه به عمل تعریف‌شده روی $L(i)$ به راحتی می‌توان دید که همه‌ی چنین زیرمدول‌هایی یکرخت‌اند. بدین ترتیب با توجه به دو قسمت الف و ب و قراردادن

$$L := \bigoplus_{i=1}^{p_1^*-2} L(i)$$

تجزیه‌ی متعامد مدول استاندارد V را برحسب مولفه‌های همگن آن بر حسب این که $m_1 \neq 1$ یا $m_1 = 1$ به ترتیب به یکی از دو صورت زیر است:

$$V = W_0 \oplus \bigoplus_{i=1}^s Z(i) \oplus F \oplus L,$$

$$V = W_0 \oplus \bigoplus_{i=2}^s Z(i) \oplus F \oplus L.$$

□

آنچه از قضیه‌ی فوق حاصل شد بیان می‌کند که اگر رأس مبنا در بخشی باشد که چندگانگی آن یعنی m_i یک است، آن‌گاه تعداد زیرمدول‌های تحویل‌ناپذیر تا حد یکرختی برابر است با $S + 1$ ، در غیر این صورت برابر است با $S + 2$. از آنجا که زیرمدول اصلی تحت عمل ماتریس مجاورت پایا است، برخی از مقادیر ویژه A در آن ظاهر می‌شود. مطالعه درباره‌ی مقادیر ویژه‌ی این گراف هم‌چنان مورد توجه است.

فهرست منابع

- [1] P. Terwilliger, *The subconstituent algebra of an association scheme I*, J. Algebraic Comb., **1** (1992), 363–388.
- [2] P. Terwilliger, *The subconstituent algebra of an association scheme II*, J. Algebraic Comb., **2** (1993) 73–103.
- [3] P. Terwilliger, *The subconstituent algebra of an association scheme III*, J. Algebraic Comb., **3** (1993) 177–210.
- [4] P. Terwilliger, *Algebraic Graph Theory*, unpublished lecture notes taken by H. Suzuki.
- [5] P. Terwilliger, Arjana Zitnik, *The quantum adjacency algebra and subconstituent algebra of a graph*, J. Comb. Theory, Ser. A 166 (2019) 297–314.



Terwilliger algebras of complete multipartite graphs

Masoud Karimi[†], Elham Tafazoli

Department of Mathematics, Bojnourd Branch, Islamic Azad University, Bojnourd, Iran

Communicated by: Saeid Alikhani

Received: 2022/4/15

Accepted: 2022/10/23

Abstract: Let $\Gamma = K_{p_1, \dots, p_r}$ be complete multipartite graph and x_0 be a fix vertex. Let T be Terwilliger algebra of Γ with base point x_0 . In this paper, we study the modular structure of this algebra and it will be shown that up to isomorphism there are either $s + 2$ or $s + 3$ irreducible modules in which s is the number of distinct numbers in p_1, \dots, p_r . Along with other results, the dimensions of these modules will be computed as complex vector spaces.

Keywords: Complete multipartite graph, Terwilliger algebra, Semi simple algebra.



©2022 Shahid Chamran University of Ahvaz, Ahvaz, Iran. This article is an open access article distributed under the terms and conditions of the Creative Commons Attribution-NonCommercial 4.0 International (CC BY-NC 4.0 license) (<http://creativecommons.org/licenses/by-nc/4.0/>).

[†]Corresponding author.

E-mail addresses: karimimth@yahoo.com (M. Karimi), tafazoli.elham@gmail.com (E. Tafazoli).