

n-Hosoya polynomials for Pentagonal Chains

Ali Aziz Ali

aliazizali1933@yahoo.com

Academic
University of Mosul

Hadeel Abdullah Meshw

Directorate of General Education
Nineveh

Received on: 02/05/2011

Accepted on: 21/06/2011

ABSTRACT

The diameter, with respect to the n -distance of the graph PC_m which represents a straight chain consisting of m pentagonal rings, is obtained in this paper. The n -Hosoya polynomial of PC_m , for all m and n , where $3 \leq n \leq 3m + 2$, is also obtained.

Keywords: n -distance , n -Hosoya polynomials, Pentagonal Chains

متعددات حدود هوسويا- n لسلسلة حلقات خماسية

هديل عبد الله مشو

إعدادية كانيلان للبنين

مديرية تربية نينوى

علي عزيز علي

أكاديمي

جامعة الموصل

تاريخ قبول البحث: 2011/06/21

تاريخ استلام البحث: 2011/05/02

الملخص

في هذا البحث تم إيجاد القطر نسبة إلى المسافة n - للبيان PC_m الذي يمثل سلسلة خطية مكونة من m من الحلقات الخماسية . وكذلك تم الحصول على متعددة حدود هوسويا- n للبيان PC_m لكل m و n ، إذ أن $3 \leq n \leq 3m + 2$.

الكلمات المفتاحية: المسافة- n ، متعددة حدود هوسويا- n ، سلاسل خماسية.

1. المقدمة:

نتبع المفاهيم والمصطلحات في بحثنا هذا كما وردت وعرفت في المصادر [5,6,7]. ليكن v رأساً في بيان متصل G ولتكن S مجموعة مكونة من $(n-1)$ من رؤوس G ، إذ أن $2 \leq n$ ، عندئذ نعرف المسافة n - في G ، والتي يرمز لها $d_n(v, S|G)$ أو اختصاراً $d_n(v, S)$ ، بالصيغة [1]:

$$d_n(v, S) = \min \{d(v, u) : u \in S\} \quad \dots(1.1)$$

يعرف القطر n - والذي يرمز له $diam_n G$ كالآتي:

$$diam_n G = \max \{d_n(v, S) : v \in V, S \subseteq V(G), |S| = n-1\} \quad \dots(1.2)$$

واضح أن لكل $2 \leq m \leq n \leq p$ ، إذ أن p هي رتبة البيان G ، يكون [4]:

$$diam_n G \leq diam_m G \leq diam G \quad \dots(1.3)$$

دليل وينر - n للبيان G ، والذي يرمز له بـ $W_n(G)$ يعرف كالآتي [1]:

$$W_n(G) = \sum_{\substack{(v,S) \\ v \in V, S \subseteq V}} d_n(v,S) \quad \dots (1.4)$$

حيث يؤخذ المجموع على جميع الأزواج المرتبة (v,S) ، لكل $v \in V(G)$ ، ولكل $S \subseteq V(G)$ ، إذ أن $|S| = n - 1$.

تعرف متعددة حدود هوسويا- n للبيان المتصل G ، والتي يرمز لها $H_n(G; x)$ بالصيغة الآتية:

$$H_n(G; x) = \sum_{(v,S)} x^{d_n(v,S)}, \quad \dots (1.5)$$

إذ أن $3 \leq n \leq p$ وأن المجموع يؤخذ لجميع الأزواج المرتبة (v,S) ، $v \in V(G)$ ، $S \subseteq V(G)$ ، و $|S| = n - 1$. ويمكن التعبير عن $H_n(G; x)$ بالشكل الآتي:

$$H_n(G; x) = \sum_{k=0}^{\delta_n} C_n(G, k) x^k, \quad \dots (1.6)$$

إذ أن δ_n هو قطر- n للبيان G وأن $C_n(G, k)$ عدد الأزواج (v,S) بحيث أن $d_n(v,S) = k$. مما تقدم نستنتج أن:

$$W_n(G) = \sum_{k=1}^{\delta_n} k C_n(G, k) = \frac{d}{dx} H_n(G; x) \Big|_{x=1}. \quad \dots (1.7)$$

ليكن $C_n(v, G, k)$ عدد المجموعات الجزئية S بـ $(n - 1)$ من رؤوس G بحيث أن

$$d_n(v, S) = k, \quad n \geq 3, \quad 0 \leq k \leq \delta_n,$$

عندئذ نعرف متعددة حدود هوسويا- n للرأس v في G والتي يرمز لها $H_n(v, G; x)$ بالصيغة الآتية [1]:

$$H_n(v, G; x) = \sum_{k \geq 0} C_n(v, G, k) x^k. \quad \dots (1.8)$$

واضح أن

$$H_n(G; x) = \sum_{v \in V} H_n(v, G; x) \quad \dots (1.9)$$

ملاحظة: إذا كانت A مجموعة جزئية غير خالية من $V(G)$ فأنتنا نعرف [4]:

$$H_n(A, G; x) = \sum_{a \in A} H_n(a, G; x). \quad \dots (1.10)$$

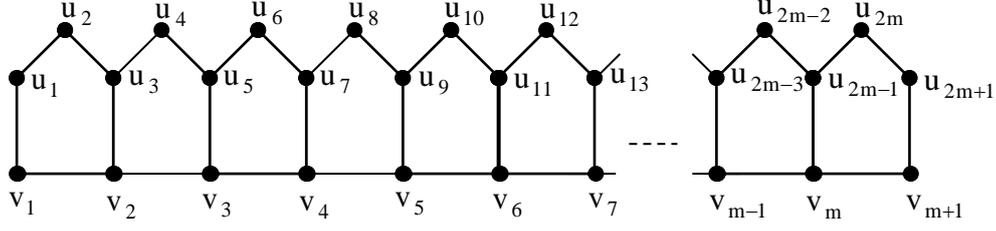
وإذا كانت A_1, A_2, \dots, A_r تجزئة لـ $V(G)$ ، فإن:

$$H_n(G; x) = \sum_{i=1}^r H_n(A_i, G; x). \quad \dots (1.11)$$

في هذا البحث نجد صيغة لحساب قطر - n للبيان PC_m الموضح في الشكل 2.1، ومن ثم نجد متعددة حدود هوسويا - n للبيان PC_m ولكل قيم n و m حيث أن $3 \leq n \leq p (= 3m + 2)$.

2. القطر - n للبيان PC_m :

يُعرف البيان PC_m على أنه مكون من m من الحلقات الخماسية المتتابة إذ أن كل حلقتين متتابتين تشتركان بحافة واحدة فقط مكونةً سلسلة خطية كما هو في الشكل 2.1 .



الشكل 2.1 - البيان PC_m

واضح أن رتبة PC_m هي $3m+2$ ، وأن حجمه $4m+1$ ، وقطره $m+2$ لكل $2 \leq m$. البيان PC_m يرد استعماله في بعض مجالات الكيمياء مُمثلاً لتركييب جزئي كيميائي معين ولقيمة معينة l . لاحظ أن أعلى درجة لرؤوس PC_m هي 3 . في هذا البند نجد القطر- n للبيان PC_m .

المبرهنة 2.1 : ليكن PC_m بيان سلسلة خماسية الحلقات خطية من الرتبة $p = 3m + 2$ وأن $2 \leq m$ فإن:

$$\text{diam}_n PC_m = \begin{cases} m+2 - \lfloor \frac{n-1}{3} \rfloor, & \text{عندما يكون } 2 \leq n \leq p-6 \\ \lfloor \frac{p-n}{2} \rfloor + 1, & \text{عندما يكون } p-5 \leq n \leq p \end{cases}$$

البرهان: من الشكل 2.1 ، نلاحظ أن:

$$\text{diam}_n PC_m = e_n(u_1) .$$

وأضح أن الاختلاف المركزي n - للرأس u_1 [1] هو المسافة n - من u_1 إلى مجموعة جزئية S مكونة من أول $(n-1)$ من رؤوس المتتابة:

$$u_{2m}, u_{2m+1}; u_{2m-2}, u_{2m-1}, v_{m+1}; u_{2m-4}, u_{2m-3}, v_m; \dots; u_{2m-2j}, u_{2m-2j+1}, v_{m-j+2}; \dots; u_6, u_7, v_5; u_5, v_4; u_4, v_3; u_3, v_2; u_2, v_1 .$$

ونجد فيها أن لكل j ، $1 \leq j \leq m-3$ ، كل رأس من مجموعة $\{u_{2m-2j}, u_{2m-2j+1}, v_{m-j+2}\}$ له المسافة الاعتيادية نفسها عن الرأس u_1 وهذه المسافة هي $m-j+2$ ، حيث أن $4 \leq m$.

$$\text{بما أن } d(u_1, u_{2m+1}) = m+2 = d(u_1, u_{2m}) \text{ فإن:}$$

$$e_n(u_1) = m+2 - \lfloor \frac{n-1}{3} \rfloor, \forall 2 \leq n \leq p-6$$

فضلاً عن ذلك نجد أن:

- عندما تكون $n=p-4$ أو $n=p-5$ فإن $e_n(u_1) = 3$ ، عندئذ يكون:

$$e_n(u_1) = d_n(u_1, S), S \subseteq V(PC_m) - \{u_1, u_2, u_3, v_1, v_2\}, |S| = p-5 \text{ or } p-6$$

- وعندما يكون $n=p-2$ أو $n=p-3$ فإن $e_n(u_1) = 2$ ، عندئذ يكون:

$$e_n(u_1) = d_n(u_1, S), S \subseteq V(PC_m) - \{u_1, u_2, v_1\}, |S| = p-3 \text{ or } p-4$$

- وعندما يكون $n=p$ أو $n=p-1$ فإن $e_n(u_1) = 1$ ، عندئذ يكون:

$$e_n(u_1) = d_n(u_1, S), S \subseteq V(PC_m) - \{u_1\}, |S| = p-1 \text{ or } p-2$$

وبهذا يتم البرهان. ■

العبارة الآتية مفيدة جداً في إيجاد $C_n(v, G, k)$ لكل بيان G ولكل رأس v في G . وهذه بدورها تساعدنا في إيجاد $H_n(v, G; x)$ ومن ثم الحصول على $H_n(G; x)$.

العبارة 2.2 [4]: ليكن G بياناً متصلاً برتبة p وأن $3 \leq n \leq p$ وأن $v \in V(G)$. إذا كان α عدد الرؤوس التي تبعد بمسافة (قياسية) k عن الرأس v ، وإن β عدد الرؤوس التي تبعد بمسافة تزيد على k عن الرأس v ، فإن:

$$C_n(v, G, k) = \binom{\alpha + \beta}{n-1} - \binom{\beta}{n-1}.$$

3. متعددات حدود هوسويا n - للبيان PC_m :

$$H_n(PC_m; x) = \sum_{k=0}^{\delta_n} C_n(PC_m, k) x^k \quad \text{واضح أن:}$$

إذ أن $3 \leq n \leq 3m+2$ وأن δ_n هو القطر n - المحدد بالمبرهنة السابقة 2.1 وسوف نرمز $p=3m+2$. بالنسبة لهذا البيان فإن متعددة حدود هوسويا n - تعتمد على إيجاد $C_n(PC_m, k)$ وهذا المعامل لـ x^k يتغير كثيراً بالنسبة إلى قيمة k ولذلك نحتاج إلى معالجة حالات متعددة. وسوف نجزء $V(PC_m)$ إلى مجموعتين جزئيتين رئيسيتين كالآتي (لاحظ الشكل 2.1):

$$V = \{v_1, v_2, \dots, v_{m+1}\}, \quad U = \{u_1, u_2, \dots, u_{2m}, u_{2m+1}\}$$

والآن نعرف لكل $2 \leq k \leq \delta_n$:

$$C_n(V, PC_m, k) = \sum_{i=1}^{m+1} C_n(v_i, PC_m, k)$$

$$C_n(U, PC_m, k) = \sum_{i=1}^{2m+1} C_n(u_i, PC_m, k)$$

$$C_n(PC_m, k) = C_n(V, PC_m, k) + C_n(U, PC_m, k) \quad \text{واضح أن:}$$

ولأجل إيجاد كل من $C_n(V, PC_m, k)$ و $C_n(U, PC_m, k)$ لكل قيم k سوف نحتاج إلى العديد من العبارات والتي سوف نبرهنها فيما يأتي.

العبارة 3.1 : إذا كان $3 \leq m$ ، $3 \leq n \leq p$ ، و $2 \leq k \leq \lfloor (m+1)/2 \rfloor$ فإن:

$$C_n(V, PC_m, k) = 2 \binom{p-3k+3}{n-1} + (m-2k+3) \binom{p-6k+8}{n-1} - 2 \binom{p-6k+3}{n-1} - 2 \binom{p-6k+6}{n-1} - (m-2k+1) \binom{p-6k+2}{n-1} \quad \dots(3.1)$$

البرهان: نلاحظ وجود ثلاثة حالات لـ $C_n(v_i, PC_m, k)$ ، $v_i \in V$ ، نسبة لقيم i .

الحالة (1): عندما تكون $i \in \{1, 2, \dots, k-1; m-k+3, m-k+4, \dots, m+1\}$

لأجل $1 \leq i \leq k-1$ هنالك بالضبط ثلاثة رؤوس، وهي: $u_{2(k+i)-4}$ و $u_{2(k+i)-3}$ و v_{k+i} ، كل منها يبعد بمسافة k عن v_i ؛ وأن هنالك $(p-3(k+i-1))$ من الرؤوس والتي كل منها يبعد عن v_i مسافة تزيد على k . لذلك باستعمال العبارة 2.2 نحصل على:

$$C_n(v_i, PC_m, k) = \binom{p-3(k+i-2)}{n-1} - \binom{p-3(k+i-1)}{n-1}. \quad \dots(3.2)$$

بالنسبة لدالة المسافة فإن البيان PC_m يمتلك نوعاً من التماثل عندما نبدأ من v_1 ونفسها إذا بدأنا برأس الانتهاء v_{m+1} ، وبذلك فإن عدد المجموعات الجزئية S بـ $(n-1)$ من الرؤوس بحيث أن:

$$d_n(v_i, S) = k, \quad m-k+3 \leq i \leq m+1$$

هو المعطى نفسه في (3.2) وعليه فإن العدد الكلي للأزواج (v_i, S) في هذه الحالة هو:

$$2 \sum_{i=1}^{k-1} \left[\binom{p-3(k+i-2)}{n-1} - \binom{p-3(k+i-1)}{n-1} \right] = 2 \left[\binom{p-3k+3}{n-1} - \binom{p-6k+6}{n-1} \right] \quad \dots(3.3)$$

الحالة (2): عندما يكون $i=k$ أو $i=m-k+2$ ، عندئذ يوجد بالضبط خمسة رؤوس، وهي u_1, u_2, u_{4k-4}, v_k ، وكل منها يبعد مسافة k عن الرأس v_k ، ويوجد $(p-6k+3)$ من الرؤوس التي تبعد مسافة تزيد على k من الرأس v_k . وعليه، فإن:

$$C_n(v_k, PC_m, k) = \binom{p-6k+8}{n-1} - \binom{p-6k+3}{n-1}. \quad \dots(3.4)$$

وبسبب التماثل الذي ذكرناه للبيان PC_m ، فإن $C_n(v_{m-k+2}, PC_m, k)$ هو نفسه الذي ذكرناه في (3.4). فإن العدد الكلي للأزواج (v_i, S) لهذه الحالة هو:

$$2 \left[\binom{p-6k+8}{n-1} - \binom{p-6k+3}{n-1} \right]. \quad \dots(3.5)$$

الحالة (3): عندما يكون $i=k+1, k+2, \dots, m-k+1$ ، وأن $k \neq (m+1)/2$

عندما يكون m عدداً فردياً، فإنه بالضبط يوجد ستة رؤوس، وهي الآتية:

$u_{2(i+k)-3}, u_{2(i+k)-4}, u_{2(i+k)+2}, u_{2(i+k)+1}, v_{i+k}, v_{i-k}$ ، كل منهم يبعد مسافة k عن الرأس v_i ، وكذلك يوجد $(p-6k+2)$ من الرؤوس كل منهم يبعد مسافة تزيد على k عن الرأس v_i . وعليه، فإن:

$$C_n(v_i, PC_m; k) = \binom{p-6k+8}{n-1} - \binom{p-6k+2}{n-1} \quad \dots(3.6)$$

لقيم i المذكورة في هذه الحالة، وعدد الأزواج (v_i, S) بحيث $d_n(v_i, S) = k$ لهذه الحالة هو $(m-2k+1)$.

وأخيراً، من (3.3)، (3.4)، (3.5) و(3.6)، نحصل، لكل $2 \leq k \leq \lfloor (m+1)/2 \rfloor$ ، على $C_n(V, PC_m, k)$ كما هي معطاة في (3.1). ■

العبارة 3.2: إذا كان m عدداً فردياً و $3 \leq m$ وأن $3 \leq n \leq p$ فإن لكل k ، إذ أن $(m+3)/2 \leq k \leq m$ فإن:

$$C_n(V, PC_m, k) = 2 \binom{p-3k+3}{n-1} \quad \dots(3.7)$$

البرهان: لأجل $i=1, 2, \dots, m-k+1$ يوجد ثلاثة رؤوس، وهي $u_{2(k+i)-3}, u_{2(k+i)-4}, v_{k+i}$ والتي كل منها يبعد مسافة k عن الرأس v_i ، وأن هنالك $(p-3(k+i-1))$ من الرؤوس والتي يبعد كل منها مسافة **تزيد** على k عن الرأس v_i . وعليه، لأجل $i=1, 2, \dots, m-k+1$ ، فإن:

$$C_n(v_i, PC_m; k) = \binom{p-3(k+i-2)}{n-1} - \binom{p-3(k+i-1)}{n-1} \quad \dots (3.8)$$

فضلاً عن ذلك فإن هنالك رأسان هما u_{2m}, u_{2m+1} كل منهما يبعد مسافة k عن الرأس v_{m-k+2} ولا يوجد أي رأس يبعد مسافة **تزيد** على k عن هذا الرأس. لذلك فإن:

$$C_n(v_{m-k+2}, PC_m, k) = \binom{2}{n-1} \quad \dots (3.9)$$

واضح أنه بسبب تماثل PC_m ، فإن: $C_n(v_i, PC_m; k) = C_n(v_{m-i+2}, PC_m, k)$ لكل $i=1, 2, \dots, m-k+1, m-k+2$ ، ونحصل على:

$$C_n(V, PC_m, k) = 2 \sum_{i=1}^{m-k+1} \left[\binom{p-3(k+i-2)}{n-1} - \binom{p-3(k+i-1)}{n-1} \right] + 2 \binom{2}{n-1}$$

$$= 2 \left[\binom{p-3k+3}{n-1} - \binom{2}{n-1} \right] + 2 \binom{2}{n-1} = 2 \binom{p-3k+3}{n-1}$$

لأجل $(m+3)/2 \leq k \leq m$ وأن m عدد فردي. ■

العبرة 3.3: إذا كان m عدداً زوجياً و $2 \leq m$ وأن $3 \leq n \leq p$ ، فإن:

$$C_n(V, PC_m, k) = 2 \binom{p-3k+3}{n-1} + \begin{cases} \binom{4}{n-1} - 2 \binom{2}{n-1} & , k = m/2+1 \\ \text{zero} & , m/2+2 \leq k \leq m \end{cases} \quad \dots (3.10)$$

البرهان: إذا كان $m/2+1 \leq k \leq m$ فإن هنالك ثلاثة رؤوس وهي $u_{2(k+i)-3}, u_{2(k+i)-4}, v_{k+i}$ والتي كل منها تبعد مسافة k عن الرأس v_i لأجل $i=1, 2, \dots, m-k+1$ ، وأن هنالك $p-3(k+i-1)$ من الرؤوس التي تبعد مسافة **تزيد** على k من v_i . وعليه فإن عدد الأزواج (v_i, S) بحيث أن $d_n(v_i, S) = k$ هو ذلك المبين في العلاقة (3.8). فضلاً عن ذلك، فإن هنالك بالضبط رأسان هما u_{2m}, u_{2m+1} كل منهما تبعد مسافة k ، إذ أن $m/2+2 \leq k \leq m$ ، عن الرأس v_{m-k+2} **ولا يوجد** أي رأس يبعد مسافة **تزيد** على k عن

هذا الرأس. لذلك فإن عدد الأزواج (v_{m-k+2}, S) بحيث $d_n(v_{m-k+2}, S) = k$ هو $\binom{2}{n-1}$. والآن، لأجل

$k = m/2+1$ توجد أربعة رؤوس وهي $u_1, u_2, u_{2m}, u_{2m+1}$ كل منها يبعد مسافة $m/2+1$ عن الرأس

$v_{m/2+1}$ ولا يوجد أي رأس يبعد بمسافة **تزيد** على $m/2+1$ عن هذا الرأس. لذلك فإن:

$$C_n(v_{m/2+1}, PC_m, m/2+1) = \binom{4}{n-1}$$

وبسبب تماثل البيان PC_m و لأجل $i=1, 2, \dots, m-k+1, m-k+2$ ، فإن:

$$C_n(v_i, PC_m, k) = C_n(v_{m-i+2}, PC_m, k) .$$

وبهذا يتم البرهان . ■

يمكن أن نستنتج من ملاحظة الشكل 2.1 أن:

$$C_n(V, PC_m, m+1) = 2 \binom{2}{n-1}$$

سواءً كان m فردياً أو زوجياً . لذلك من العبارات 3.1 و 3.2 و 3.3 نحصل على النتيجة الآتية:

نتيجة 3.4: إذا كان $3 \leq m$ وأن $3 \leq n \leq 3m+2$ فإن لكل $2 \leq k \leq m+1$ يكون:

$$C_n(V, PC_m, k) = 2 \binom{p-3k+3}{n-1} + R \quad \dots(3.11)$$

حيث أن:

$$R = \begin{cases} (m-2k+3) \binom{p-6k+8}{n-1} - (m-2k+1) \binom{p-6k+2}{n-1} - 2 \binom{p-6k+3}{n-1} - 2 \binom{p-6k+6}{n-1}, & 2 \leq k \leq \lfloor (m+1)/2 \rfloor \\ \binom{4}{n-1} - 2 \binom{2}{n-1}, & k = \frac{m}{2} + 1 \text{ وأن } m \text{ عدد زوجي} \\ \text{zero} & \text{لأجل جميع قيم } k \text{ الأخرى بين } 2 \text{ و } m+1 \end{cases}$$

ملاحظة (1): عندما يكون $m=2$ فإن لكل $3 \leq n \leq p(=8)$ فإن لدينا:

$$C_n(V, PC_2, 2) = 2 \binom{5}{n-1} + \binom{4}{n-1}, \quad C_n(V, PC_2, 3) = 2 \binom{2}{n-1}.$$

لأجل إيجاد $C_n(PC_m, k)$ نحتاج إلى إيجاد $C_n(U, PC_m, k)$ وهذه تتطلب معالجة حالات كثيرة معتمدة على قيمة k ، لذلك سوف نجد صيغاً لقيمتها بالنسبة إلى قيم k في العبارات الآتية، إذ أن $2 \leq k \leq \delta_n$.

العبرة 3.5: لأجل $3 \leq m$ و $3 \leq n \leq p$ فإن:

$$C_n(U, PC_m, 2) = (m+2) \binom{p-3}{n-1} + (m-1) \left[\binom{p-4}{n-1} - \binom{p-8}{n-1} \right] - (m-2) \binom{p-7}{n-1} - 2 \left[\binom{p-5}{n-1} + \binom{p-6}{n-1} \right] \quad \dots(3.12)$$

البرهان: يوجد رأسان وهما u_3 و v_2 يبعدان مسافة 2 عن الرأس u_1 (وبالمثل فإن كلا الرأسين v_m و u_{2m-1} يبعد مسافة 2 عن الرأس u_{2m+1})، وأن هنالك $(p-5)$ من الرؤوس كل منها يبعد مسافة تزيد على 2 عن الرأس u_1 (وبالمثل u_{2m+1}). وعليه، فإن:

$$C_n(u_i, PC_m, 2) = \binom{p-3}{n-1} - \binom{p-5}{n-1}, \quad i = 1, 2m+1. \quad \dots(3.13)$$

فضلاً عن ذلك، فإن هنالك ثلاثة رؤوس v_1, v_2, u_4 (وبالمثل u_{2m-2}, v_{m+1}, v_m) كل واحد منها يبعد مسافة 2 عن الرأس u_2 (وبالمقابل u_{2m})، وأن هنالك $(p-6)$ من الرؤوس كل واحد منها يبعد مسافة تزيد على 2 عن الرأس u_2 (وبالمقابل عن u_{2m})، وعليه فإن:

$$C_n(u_i, PC_m, 2) = \binom{p-3}{n-1} - \binom{p-6}{n-1}, \quad i = 2, 2m. \quad \dots(3.14)$$

وأخيرا هنالك أربعة رؤوس وهي $u_{i+2}, v_{i/2+1}, u_{i-2}, v_{i/2}$ كل منها يبعد مسافة 2 عن الرأس u_i لأجل $i = 4, 6, \dots, 2m-2$ ، ويوجد $(p-7)$ من الرؤوس كل منها يبعد مسافة تزيد على 2 عن الرأس u_i وعليه، فإن:

$$C_n(u_i, PC_m, 2) = \binom{p-3}{n-1} - \binom{p-7}{n-1}, \quad i = 4, 6, \dots, 2m-2. \quad \dots(3.15)$$

وكذلك توجد أربعة رؤوس وهي $u_{i+2}, v_{(i+3)/2}, u_{i-2}, v_{(i-1)/2}$ كل منها يبعد مسافة 2 عن الرأس u_i لأجل $i=3,5$ $2m-1, \dots$ ، ويوجد $(p-8)$ من الرؤوس والتي كل منها يبعد مسافة تزيد على 2 عن الرأس u_i ، وعليه فإن:

$$C_n(u_i, PC_m, 2) = \binom{p-4}{n-1} - \binom{p-8}{n-1}, \quad i = 3, 5, \dots, 2m-1. \quad \dots (3.16)$$

وفي النهاية من (3.13) ، (3.14) ، (3.15) ، (3.16) وجمع المقادير نحصل على المقدار (3.12) . وبهذا يتم البرهان. ■

ملاحظة (2): إذا كان $3 \leq n \leq p$ فإنه عندما $m=2$ يكون لدينا:

$$C_n(U, PC_2, 2) = 4 \binom{5}{n-1} + \binom{4}{n-1} - 2 \binom{3}{n-1} - 2 \binom{2}{n-1}. \quad \blacksquare$$

العبرة 3.6: لأجل $4 \leq m$ و $3 \leq n \leq p$ ، فإن:

$$C_n(U, PC_m, 3) = (m-4) \binom{p-7}{n-1} + (m-3) \left[\binom{p-8}{n-1} - \binom{p-12}{n-1} \right] \\ + 2 \binom{p-5}{n-1} + 2 \binom{p-6}{n-1} - (m-2) \binom{p-11}{n-1} - 2 \binom{p-10}{n-1} \quad \dots(3.17)$$

البرهان: يوجد رأسان وهما u_{i+3} و v_3 كل منهما يبعد مسافة 3 عن الرأس u_i ، لأجل $i=1,2$ ؛ ويوجد $(p-i-6)$ من الرؤوس التي كل منها على بعد يزيد على 3 عن الرأس u_i . وعليه، فإن:

$$C_n(u_i, PC_m, 3) = \binom{p-i-4}{n-1} - \binom{p-i-6}{n-1}, \quad i = 1, 2 \quad \dots(3.18)$$

وكذلك، يوجد رأسان وهما v_4 و u_6 كل منهما يبعد مسافة 3 عن الرأس u_3 ، ويوجد $p-10$ من الرؤوس كل منها يبعد مسافة تزيد على 3 عن هذا الرأس u_3 . لذلك فإن:

$$C_n(u_3, PC_m, 3) = \binom{p-8}{n-1} - \binom{p-10}{n-1} \quad \dots (3.19)$$

وبسبب التماثل في البيان PC_m ، فإنه لأجل $i = 1, 2, 3$ نلاحظ أن:

$$C_n(u_i, PC_m, 3) = C_n(u_{2m-i+2}, PC_m, 3)$$

وهكذا، نحصل من (3.18) و (3.19) على:

$$\sum_{i \in \alpha} C_n(u_i, PC_m, 3) = 2 \left[\binom{p-5}{n-1} + \binom{p-6}{n-1} - \binom{p-7}{n-1} - \binom{p-10}{n-1} \right]. \quad \dots(3.20)$$

إذ أن $\alpha = \{ 1, 2, 3, 2m-1, 2m, 2m+1 \}$

والآن إذا كان $i = 4, 6, \dots, 2m - 2$ ، فإن هنالك أربعة رؤوس وهي $v_{i/2-1}, u_{i-3}, v_{i/2+2}, u_{i+3}$ كل منها يبعد مسافة 3 عن الرأس u_i ؛ ويوجد $(p - 11)$ رأساً كل منها يبعد عن الرأس u_i مسافة تزيد على 3 وعليه، فإن:

$$C_n(u_i, PC_m, 3) = \binom{p-7}{n-1} - \binom{p-11}{n-1}, \quad i = 4, 6, \dots, 2m - 2. \quad \dots(3.21)$$

كذلك، توجد أربعة رؤوس هي $v_{(i+1)/2-2}, u_{i-3}, v_{(i+1)/2+2}, u_{i+3}$ لأجل $i = 5, 7, \dots, 2m-3$ كل منها يبعد مسافة 3 عن الرأس u_i ، ويوجد $(p - 12)$ من الرؤوس والتي كل منها يبعد عن الرأس u_i مسافة تزيد على 3 . وعليه، فإن:

$$C_n(u_i, PC_m, 3) = \binom{p-8}{n-1} - \binom{p-12}{n-1}, \quad i = 5, 7, \dots, 2m - 3. \quad \dots (3.22)$$

وأخيراً، من (3.20) و(3.21) و(3.22) وبالجمع والتبسيط نحصل على (3.17) وبهذا يتم البرهان. ■

ولإكمال حالات كون $k=3$ بالنسبة لقيم $m=2$ و $m=3$ نعطي الملاحظة الآتية:

ملاحظة (3): إذا كان $3 \leq n \leq p$ فإن:

$$C_n(U, PC_2, 3) = 2 \binom{3}{n-1} + 2 \binom{2}{n-1},$$

$$C_n(U, PC_3, 3) = 2 \binom{6}{n-1} + 2 \binom{5}{n-1} - \binom{4}{n-1}. \quad \blacksquare$$

العبارة 3.7: لأجل $m \geq 5$ ولكل $3 \leq n \leq p$ ، فإن:

$$C_n(U, PC_m, 4) = (m-2) \left[\binom{p-11}{n-1} - \binom{p-15}{n-1} \right] + (m-5) \left[\binom{p-12}{n-1} - \binom{p-16}{n-1} \right] \\ + 2 \left[\binom{p-7}{n-1} + \binom{p-8}{n-1} \right] - 2 \left[\binom{p-9}{n-1} + \binom{p-13}{n-1} \right] \quad \dots(3.23)$$

البرهان: يوجد رأسان وهما v_4 ، u_{i+4} كل منهما على بعد 4 عن الرأس u_i لأجل $i=1,2$ ؛ ويوجد $(p-i-8)$ من الرؤوس كل منهم يبعد بمسافة تزيد على 4 عن الرأس u_i . وبذلك نحصل على:

$$C_n(u_i, PC_m, 4) = \binom{p-i-6}{n-1} - \binom{p-i-8}{n-1}, \quad i = 1, 2. \quad \dots (3.24)$$

كذلك، يوجد رأسان وهما v_5 ، u_{i+4} كل منهما يبعد بمسافة 4 عن الرأس u_i لأجل $i=3,4$ ؛ ويوجد $(p-i-9)$ من الرؤوس كل منهم يبعد بمسافة تزيد على 4 عن الرأس u_i . وبذلك فإن:

$$C_n(u_i, PC_m, 4) = \binom{p-i-7}{n-1} - \binom{p-i-9}{n-1}, \quad i = 3, 4. \quad \dots(3.25)$$

إضافة إلى ذلك، يوجد ثلاثة رؤوس وهي v_6 ، u_9 ، u_1 كل منها يبعد مسافة 4 عن الرأس u_5 ؛ ويوجد $(p-15)$ من الرؤوس كل منها يبعد مسافة تزيد على 4 عن الرأس u_5 . وعليه فإن:

$$C_n(u_5, PC_m, 4) = \binom{p-12}{n-1} - \binom{p-15}{n-1} \quad \dots(3.26)$$

وبسبب تماثل البيان PC_m فإن لدينا:

$$C_n(u_i, PC_m, 4) = C_n(u_{2m-i+2}, PC_m, 4), \quad i = 1, 2, 3, 4, 5.$$

وبناء على ذلك، من (3.24)، (3.25)، (3.26) نحصل على:

$$\sum_{i \in \beta} C_n(u_i, PC_m, 4) = 2 \left[\binom{p-7}{n-1} + \binom{p-8}{n-1} + \binom{p-11}{n-1} \right] - 2 \left[\binom{p-9}{n-1} + \binom{p-13}{n-1} + \binom{p-15}{n-1} \right] \quad \dots(3.27)$$

إذ أن:

$$\beta = \{1, 2, 3, 4, 5, 2m-3, 2m-2, 2m-1, 2m, 2m+1\}.$$

والآن، إذا كان $i=6, 8, \dots, 2m-4$ ، فإن هنالك بالضبط أربعة رؤوس وهي $v_{i/2-2}, u_{i-4}, v_{i/2+3}, u_{i+4}$ كل منهم يبعد مسافة 4 عن الرأس u_i ، ويوجد $(p-15)$ من الرؤوس كل منهم يبعد مسافة تزيد على 4 عن الرأس u_i . لذلك، فإن:

$$C_n(u_i, PC_m, 4) = \binom{p-11}{n-1} - \binom{p-15}{n-1}, \quad i=6, 8, \dots, 2m-4. \quad \dots(3.28)$$

كذلك، إذا كان $i=7, 9, \dots, 2m-5$ فإن هنالك أربعة رؤوس وهي $v_{(i+1)/2-3}, u_{i-4}, v_{(i+1)/2+3}, u_{i+4}$ كل منهم يبعد مسافة 4 عن الرأس u_i ويوجد بالضبط $(p-16)$ من الرؤوس كل منهم يبعد مسافة تزيد على 4 عن الرأس u_i . لذلك، فإن:

$$C_n(u_i, PC_m, 4) = \binom{p-12}{n-1} - \binom{p-16}{n-1}, \quad i=7, 9, \dots, 2m-5. \quad \dots(3.29)$$

وأخيراً من (3.27) و(3.28) و(3.29) وبإجراء بعض الاختصار نحصل على (3.23)، وبهذا يتم البرهان. ■

ملاحظة (4): إذا كان $3 \leq n \leq p$ فإن لقيم $m=2, 3, 4$ نحصل مباشرة على:

$$C_n(U, PC_2, 4) = 0,$$

$$C_n(U, PC_3, 4) = 2 \left[\binom{4}{n-1} + \binom{3}{n-1} - \binom{2}{n-1} \right],$$

$$C_n(U, PC_4, 4) = 2 \left[\binom{7}{n-1} + \binom{6}{n-1} + \binom{3}{n-1} - \binom{5}{n-1} \right] - \binom{2}{n-1}.$$

العبارة 3.8: لأجل $7 \leq m$ و $3 \leq n \leq p$ ، فإن:

$$C_n(U, PC_m, 5) = (m-5) \binom{p-16}{n-1} + (m-6) \left[\binom{p-15}{n-1} - \binom{p-19}{n-1} \right] + 2 \left[\binom{p-9}{n-1} + \binom{p-10}{n-1} + \binom{p-13}{n-1} \right] - (m-7) \binom{p-22}{n-1} - 2 \left[\binom{p-12}{n-1} + 2 \binom{p-18}{n-1} + \binom{p-21}{n-1} \right]. \quad \dots(3.30)$$

البرهان: توجد ثلاثة رؤوس وهي $v_{\frac{i-1}{2}+5}, u_{i+5}, u_{i+6}$ كل منها تبعد مسافة 5 عن الرأس u_i لأجل $i=1, 3, 5$ ،

وتوجد $(\lfloor i/2 \rfloor p - 12 - 3)$ من الرؤوس والتي كل منها تبعد مسافة تزيد على 5 عن الرأس u_i . وعليه فإن:

$$C_n(u_i, PC_m, 5) = \binom{p-9-3\lfloor i/2 \rfloor}{n-1} - \binom{p-12-3\lfloor i/2 \rfloor}{n-1}, \quad i=1,3,5. \quad \dots (3.31)$$

فضلاً عن ذلك يوجد رأسان وهما $u_{i+5}, v_{\lfloor i/3 \rfloor + 5}$ كلاهما على بعد 5 من الرأس u_i لأجل $i=2,4$ ، ويوجد $(p-9-3i/2)$ من الرؤوس كل منها على بعد يزيد على 5 من الرأس u_i . لذلك فإن:

$$C_n(u_i, PC_m, 5) = \binom{p-7-3i/2}{n-1} - \binom{p-9-3i/2}{n-1}, \quad i=2,4. \quad \dots (3.32)$$

والآن نجد أن هنالك ثلاثة رؤوس وهي u_{11}, v_7, u_1 كل منها على بعد 5 من الرأس u_6 ، ويوجد $(p-18)$ رأساً كلاً منهم على مسافة تزيد على 5 عن الرأس u_6 . لذلك، فإن:

$$C_n(u_6, PC_m, 5) = \binom{p-15}{n-1} - \binom{p-18}{n-1}. \quad \dots (3.33)$$

كذلك، توجد خمسة رؤوس وهي $u_{13}, u_{12}, v_8, u_2, u_1$ كل منها تبعد مسافة 5 عن الرأس u_7 ، ويوجد $(p-21)$ رأساً كل منها يبعد مسافة تزيد على 5 عن الرأس u_7 لذلك، فإن:

$$C_n(u_7, PC_m, 5) = \binom{p-16}{n-1} - \binom{p-21}{n-1}. \quad \dots (3.34)$$

وبسبب احتواء PC_m على تماثل معين فإن:

$$C_n(u_i, PC_m, 5) = C_n(u_{2m-i-2}, PC_m, 5), \quad i=1,2,3,\dots,7$$

وهكذا، من (3.31) و(3.32) و(3.33) و(3.34) نحصل على:

$$\sum_{i \in \gamma} C_n(u_i, PC_m, 5) = 2 \left[\binom{p-9}{n-1} + \binom{p-10}{n-1} + \binom{p-13}{n-1} + \binom{p-16}{n-1} - \binom{p-12}{n-1} - 2 \binom{p-18}{n-1} - \binom{p-21}{n-1} \right] \quad \dots (3.35)$$

حيث أن:

$$\gamma = \{1,2,3,4,5,6,7, 2m-5, 2m-4, 2m-3, 2m-2, 2m-1, 2m, 2m+1\}$$

وأخيراً، إذا كان $i=8,10,\dots,2m-6$ ، فإن هنالك أربعة رؤوس وهي $u_{i+5}, v_{\frac{i}{2}+4}, u_{i-5}, v_{\frac{i}{2}-3}$ كل منها يبعد

مسافة 5 عن الرأس u_i . ويوجد $(p-19)$ رأساً كل منها يبعد مسافة تزيد على 5 عن الرأس u_i لذلك فإن:

$$C_n(u_i, PC_m, 5) = \binom{p-15}{n-1} - \binom{p-19}{n-1}. \quad i=8,10,\dots,2m-6. \quad \dots (3.36)$$

كذلك، إذا كان $i=9,11,\dots,2m-7$ فإن هنالك ستة رؤوس وهي $u_{i+6}, u_{i+5}, v_{(i+1)/2+4}, u_{i-5}, u_{i-6}, v_{(i+1)/2-4}$ كل منها يبعد مسافة 5 عن الرأس u_i وإن هنالك $(p-22)$ رأساً كل منها يبعد مسافة تزيد على 5 عن الرأس u_i لذلك فإن:

$$C_n(u_i, PC_m, 5) = \binom{p-16}{n-1} - \binom{p-22}{n-1}. \quad i=9,11,\dots,2m-7. \quad \dots (3.37)$$

وأخيراً، من (3.35) و(3.36) و(3.37) وبالجمع والتبسيط نحصل على (3.30)، وبهذا يتم البرهان. ■

ملاحظة (5): إذا كان $3 \leq n \leq p$ فإن:

$$C_n(U, PC_2, 5) = 0, C_n(U, PC_3, 5) = 2 \binom{2}{n-1},$$

$$C_n(U, PC_4, 5) = 2 \left[\binom{5}{n-1} + \binom{4}{n-1} - \binom{2}{n-1} \right],$$

$$C_n(U, PC_5, 5) = 2 \left[\binom{8}{n-1} + \binom{7}{n-1} + \binom{4}{n-1} - \binom{5}{n-1} \right] - \binom{2}{n-1},$$

$$C_n(U, PC_6, 5) = 2 \left[\binom{11}{n-1} + \binom{10}{n-1} + \binom{7}{n-1} - \binom{8}{n-1} \right] + \binom{4}{n-1} - 4 \binom{2}{n-1}. \quad \blacksquare$$

العبارة 3.9 : لأجل $10 \leq m$ ولكل $3 \leq n \leq p$ و $6 \leq k \leq \lfloor (m+1)/2 \rfloor + 1$ فإن:

$$C_n(U, PC_m, k) = 4 \binom{p-3k+6}{n-1} - 4 \binom{p-6k+12}{n-1} - 2 \binom{p-6k+9}{n-1} - 2 \binom{p-6k+15}{n-1}$$

$$- (m-2k+3) \binom{p-6k+8}{n-1} - (m-2k+4) \binom{p-6k+11}{n-1}$$

$$+ (m-2k+5) \binom{p-6k+14}{n-1} + (m-2k+6) \binom{p-6k+17}{n-1}. \quad \dots(3.38)$$

البرهان: لأجل $i=1,2,\dots,2k-5$ نلاحظ أن هنالك ثلاثة رؤوس وهي $v_{\lceil i/2 \rceil + k - 1}, u_{2(\lceil i/2 \rceil + k - 3)}, u_{2(\lceil i/2 \rceil + k - 3) + 1}$ على مسافة k من الرأس u_i وإن هنالك $\lceil (p-3) \rceil$ من الرؤوس التي تبعد مسافة تزيد على k عن الرأس u_i . لذلك فإن:

$$C_n(u_i, PC_m, k) = \binom{p+9-3k-3\lceil i/2 \rceil}{n-1} - \binom{p+6-3k-3\lceil i/2 \rceil}{n-1}, \quad \dots(3.39)$$

لكل $i=1,2,\dots,2k-5$.

فضلاً عن ذلك، توجد خمسة رؤوس $u_1, u_2, v_{\lceil i/2 \rceil + k - 1}, u_{2(\lceil i/2 \rceil + k - 3)}, u_{2(\lceil i/2 \rceil + k - 3) + 1}$ كل منها يبعد مسافة k عن الرأس u_i لأجل $i=2k-4, 2k-3$ ويوجد $\lceil (p-3) \rceil$ من الرؤوس والتي كل منها يبعد مسافة تزيد على k من الرأس u_i . لذلك، فإن:

$$C_n(u_i, PC_m, k) = \binom{p+11-3k-3\lceil i/2 \rceil}{n-1} - \binom{p+6-3k-3\lceil i/2 \rceil}{n-1}, \quad \dots(3.40)$$

لأجل $i=2k-4, 2k-3$. وبما أن:

$$C_n(u_i, PC_m, k) = C_n(u_{2m+2-i}, PC_m, k), \quad i=1,2,\dots,2k-3$$

فإن عدد الأزواج (u_i, S) بحيث أن $d_n(u_i, S)=k$ ، لأجل

$$i \in \{1,2,\dots,2k-3; 2(m-k)+5, 2(m-k)+6, \dots, 2m+1\}, \quad 6 \leq k \leq \lfloor (m+1)/2 \rfloor + 1$$

هو

$$\begin{aligned}
 & 2 \sum_{i=1}^{2k-5} \left[\binom{p+9-3k-3\lceil i/2 \rceil}{n-1} - \binom{p+6-3k-3\lceil i/2 \rceil}{n-1} \right] \\
 & + 2 \left[\binom{p-6k+17}{n-1} + \binom{p-6k+14}{n-1} - \binom{p-6k+12}{n-1} - \binom{p-6k+9}{n-1} \right] \\
 & = 4 \binom{p-3k+6}{n-1} - 2 \binom{p-6k+15}{n-1} - 2 \binom{p-6k+12}{n-1} \\
 & + 2 \left[\binom{p-6k+17}{n-1} + \binom{p-6k+14}{n-1} - \binom{p-6k+12}{n-1} - \binom{p-6k+9}{n-1} \right] \\
 & = 4 \binom{p-3k+6}{n-1} + 2 \binom{p-6k+14}{n-1} + 2 \binom{p-6k+17}{n-1} - 2 \binom{p-6k+9}{n-1} \\
 & - 4 \binom{p-6k+12}{n-1} - 2 \binom{p-6k+15}{n-1}. \quad \dots(3.41)
 \end{aligned}$$

وأخيراً، فإن لكل $i = 2k - 2, 2k, 2k + 2, \dots, 2m - 2k + 4$ توجد ستة رؤوس وهي $v_{i/2-k+2}, u_{i-2k+5}, u_{i-2k+6}, v_{i/2+k-1}, u_{i+2k-6}, u_{i+2k-5}$ و u_i عن الرأس k مسافة $(p-6k+11)$ رأساً كل منهم يبعد مسافة تزيد على k عن الرأس u_i . لذلك، فإن:

$$C_n(u_i, PC_m, k) = \binom{p-6k+17}{n-1} - \binom{p-6k+11}{n-1}, \quad \dots(3.42)$$

لكل $i = 2k - 2, 2k, 2k + 2, \dots, 2m - 2k + 4$.

كذلك، توجد ستة رؤوس وهي $v_{(i+1)/2-k+1}, u_{i-2k+4}, u_{i-2k+5}, v_{(i+1)/2+k-1}, u_{i+2k-4}, u_{i+2k-5}$ مسافة k عن الرأس u_i لأجل $i = 2k - 1, 2k + 1, \dots, 2m - 2k + 3$ ويوجد $(p-6k+8)$ رأساً كل منهم يبعد مسافة تزيد على k عن الرأس u_i . لذلك، فإن:

$$C_n(u_i, PC_m, k) = \binom{p-6k+14}{n-1} - \binom{p-6k+8}{n-1}, \quad \dots(3.43)$$

لأجل $i = 2k - 1, 2k + 1, \dots, 2m - 2k + 3$

وفي الختام من (3.41) و (3.42) و (3.43) وبإجراء التبسيط المطلوب نحصل على (3.38). وبهذا

يتم البرهان. ■

لاحظ أن اعتبار $10 \leq m$ ضروري جداً في احتساب (3.41) و (3.42)، وإذا كانت $m \geq 8$ فإن $5 \geq k$ والتي تمت معالجتها في العبارات السابقة.

والآن نجد صيغاً لتقييم معامل x^k لقيم k الأخرى نسبة لمجموعة الرؤوس U . بقي أن نعالج حالة كون

$m=9$ و $k=6$ وهذه نحسبها مباشرة فنحصل على:

ملاحظة (6): إذا كان $m=9$ وكان $k=6$ فإن:

$$C_n(U, PC_9, 6) = 4 \binom{17}{n-1} + 3 \binom{10}{n-1} + 2 \binom{7}{n-1} - 4 \binom{5}{n-1} - \binom{4}{n-1} - 2 \binom{2}{n-1} - 2 \binom{8}{n-1}.$$

العبارة 3.10 : إذا كانت $7 \leq m \leq p$ و $3 \leq n$ فإن:

$$C_n(U, PC_m, \lfloor \frac{m+1}{2} \rfloor + 2) = \begin{cases} 4 \binom{p-3(m+1)/2}{n-1} + \binom{4}{n-1} - 2 \binom{2}{n-1}, & \text{عندما يكون } m \text{ عدداً فردياً} \\ 4 \binom{p-3m/2}{n-1} + 2 \binom{7}{n-1} + \binom{4}{n-1} - 4 \binom{2}{n-1} - 2 \binom{5}{n-1}, & \text{عندما يكون } m \text{ عدداً زوجياً} \end{cases}$$

البرهان: (أولاً). نفرض أن m عدداً فردياً وأن $7 \leq m$ ، عندئذ نجد أن هنالك ثلاثة رؤوس وهي $u_1, u_2, u_{\lfloor (m+5)/2 \rfloor}$ و $u_{\lfloor (m+5)/2 \rfloor + 1}, u_{\lfloor (m+5)/2 \rfloor + 2}, \dots, u_{m+1}$ كل منهم يبعد مسافة $(m+5)/2$ عن الرأس u_i لأجل $i=1, 2, \dots, m-1$ ؛ وأن هنالك $\lfloor (m+5)/2 \rfloor - 3 \lfloor i/2 \rfloor$ رأساً كل منهم يبعد مسافة تزيد على $(m+5)/2$ عن الرأس u_i . وعليه لأجل $i=1, 2, \dots, m-1$ فإن:

$$C_n(u_i, PC_m, \frac{m+5}{2}) = \binom{p-3(m-1)/2-3\lfloor i/2 \rfloor}{n-1} - \binom{p-3(m+1)/2-3\lfloor i/2 \rfloor}{n-1}, \quad \dots(3.44)$$

وبما أن:

$$C_n(u_i, PC_m, (m+5)/2) = C_n(u_{2m+2-i}, PC_m, (m+5)/2), \quad i=1, 2, \dots, m-1$$

فإن عدد الأزواج المرتبة (u_i, S) بحيث أن $(m+5)/2 \in d_n(u_i, S)$ ،

لكل $i \in \{1, 2, \dots, m-1; m+3, m+4, \dots, 2m+1\}$ هو

$$2 \sum_{i=1}^{m-1} \left[\binom{p-3(m-1)/2-3\lfloor i/2 \rfloor}{n-1} - \binom{p-3(m+1)/2-3\lfloor i/2 \rfloor}{n-1} \right] = 4 \binom{p-3(m+1)/2}{n-1} - 4 \binom{2}{n-1}. \quad \dots(3.45)$$

بالنسبة للرأس u_m يوجد رأسان هما u_{2m+1}, u_{2m} كل منهما يبعد مسافة $(m+5)/2$ عن الرأس u_m ولا يوجد رأس يبعد مسافة تزيد على $(m+5)/2$ عن الرأس u_m . وبذلك، فإن:

$$C_n(u_m, PC_m, (m+5)/2) = \binom{2}{n-1}. \quad \dots(3.46)$$

بالنسبة للرأس u_{m+1} توجد أربعة رؤوس وهي $u_1, u_2, u_{2m}, u_{2m+1}$ كل منهما يبعد مسافة $(m+5)/2$ عن الرأس u_{m+1} ولا يوجد أي رأس يبعد مسافة تزيد على $(m+5)/2$ عن الرأس u_{m+1} . لذلك، فإن:

$$C_n(u_{m+1}, PC_m, (m+5)/2) = \binom{4}{n-1}. \quad \dots(3.47)$$

واضح أن:

$$C_n(u_m, PC_m, (m+5)/2) = C_n(u_{m+2}, PC_m, (m+5)/2)$$

وعليه، من (3.45) و(3.46) و(3.47) نحصل على $C_n(U, PC_m, \lfloor (m+1)/2 \rfloor + 2)$ عندما يكون m عدداً فردياً.

(ثانياً). نفرض أن m عدد زوجي وإن $8 \leq m$. كما في حالة كون m فردية، فإن لكل $i=1,2,\dots,m-1$ توجد ثلاثة رؤوس وهي $u_{2\lceil i/2 \rceil + m - 2}, v_{\lceil i/2 \rceil + m/2 + 1}, u_{2\lceil i/2 \rceil + m - 1}$ كل منها يبعد مسافة $(m+4)/2$ عن الرأس u_i ، و يوجد $(p - 3\lceil i/2 \rceil - 3m/2)$ رأساً كل منهم يبعد مسافة تزيد على $(m+4)/2$ عن الرأس u_i . وعليه، فإن:

$$C_n(u_i, PC_m, (m+4)/2) = \binom{p - 3\lceil i/2 \rceil - 3m/2 + 3}{n-1} - \binom{p - 3\lceil i/2 \rceil - 3m/2}{n-1}$$

$$C_n(u_i, PC_m, (m+4)/2) = C_n(u_{2m+2-i}, PC_m, (m+4)/2), \quad \text{ولما كان}$$

لكل $i=1,2,\dots,m-1$ ، فإن عدد الأزواج المرتبة (u_i, S) ، إذ أن $d_n(u_i, S) = (m+4)/2$ ، ولكل i في $\{1,2,\dots,m-1; m+3, m+4, \dots, 2m+1\}$ هو

$$2 \sum_{i=1}^{m-1} \left[\binom{p + 3 - 3\lceil i/2 \rceil - 3m/2}{n-1} - \binom{p - 3m/2 - 3\lceil i/2 \rceil}{n-1} \right] = 4 \binom{p - \frac{3}{2}m}{n-1} - 2 \binom{5}{n-1} - 2 \binom{2}{n-1}. \quad \dots(3.48)$$

وبالنسبة إلى الرأس u_m فإنه توجد خمسة رؤوس وهي: $u_1, u_2, v_{m+1}, u_{2m-2}, u_{2m-1}$ كل منها يبعد مسافة $(m+4)/2$ عن الرأس u_m ويوجد رأسان فقط كل منهما يبعد مسافة تزيد على $(m+4)/2$ عن الرأس u_m وعليه، فإن

$$C_n(u_m, PC_m, (m+4)/2) = \binom{7}{n-1} - \binom{2}{n-1}. \quad \dots(3.49)$$

وهذه تصح أيضاً للرأس المناظر له u_{m+2} . وبالنسبة للرأس u_{m+1} فإنه توجد أربعة رؤوس وهي u_1, u_2, u_{2m} كل منها يبعد مسافة $(m+4)/2$ عن الرأس u_{m+1} ولا يوجد أي رأس يبعد مسافة تزيد على $(m+4)/2$ عن الرأس u_{m+1} . لذلك، فإن:

$$C_n(u_{m+1}, PC_m, (m+4)/2) = \binom{4}{n-1}. \quad \dots(3.50)$$

وأخيراً، من (3.48) و(3.49) و(3.50) نحصل على $C_n(U, PC_m, \lfloor (m+1)/2 \rfloor + 2)$ في حالة كون m زوجي وكما ذُكرت في نص العبارة. وبهذا يتم البرهان. ■

العبارة 3.11: إذا كان $7 \leq m$ ، $3 \leq n \leq p$ ، $3 \leq k \leq \delta_n \lfloor (m+1)/2 \rfloor + 3$ ، فإن:

$$C_n(U, PC_m, k) = 4 \binom{p + 6 - 3k}{n-1}. \quad \dots(3.51)$$

البرهان: من المبرهنة 3.1 يكون $\delta_n = m+2$ فقط عندما يكون $n=2$ أو $n=3$. لذلك سوف نفرض فيما يأتي أن $m+1 \geq \delta_n$ ثم بعدها نعالج كون $\delta_n = m+2$ عندما $n=3$. لأجل u_i إذ أن $i=1,2,\dots,2(m-k+2)$ توجد ثلاثة رؤوس وهي $u_{2\lceil i/2 \rceil + k - 3}, v_{\lceil i/2 \rceil + k - 1}, u_{2\lceil i/2 \rceil + k - 3}$ كل منها يبعد مسافة k عن الرأس u_i ، إذ أن $\leq k$

الرأس u_i . وعليه، فإن: $\leq \delta_n \lfloor (m+1)/2 \rfloor + 3$ ويوجد $(p - 3(\lfloor i/2 \rfloor + k - 2))$ رأساً كل منهم يبعد مسافة تزيد على k عن

$$C_n(u_i, PC_m, k) = \binom{p-3(\lfloor i/2 \rfloor + k - 3)}{n-1} - \binom{p-3(\lfloor i/2 \rfloor + k - 2)}{n-1}, i=1,2,\dots,2(m-k+2)$$

فضلاً عن ذلك يوجد رأسان فقط هما u_{2m+1} ، u_{2m} كل منهما يبعد مسافة k ، إذ أن $3 \leq k \leq \delta_n \lfloor (m+1)/2 \rfloor + 3$ ، عن الرأس $u_{2(m-k+2)+r}$ لأجل $r=1,2$ ؛ ولا يوجد أي رأس يبعد مسافة تزيد على k عن هذا الرأس. لذلك :

$$C_n(u_{2(m-k+2)+r}, PC_m, k) = \binom{2}{n-1}, r=1,2. \dots(3.52)$$

واضح أن:

$$C_n(u_i, PC_m, k) = C_n(u_{2m-i+2}, PC_m, k), i=1,2,\dots,2(m-k+3)$$

وعليه، فإن عدد الأزواج المرتبة $d_n(u_i, S)=k$ بحيث أن $d_n(u_i, S)=k$ لأجل $3 \leq k \leq \delta_n \lfloor (m+1)/2 \rfloor + 3$ هو:

$$2 \sum_{i=1}^{2(m-k+2)} \left[\binom{p-3(\lfloor i/2 \rfloor + k - 3)}{n-1} - \binom{p-3(\lfloor i/2 \rfloor + k - 2)}{n-1} \right] + 4 \binom{2}{n-1}$$

$$= 4 \binom{p-3k+6}{n-1} - 4 \binom{2}{n-1} + 4 \binom{2}{n-1} = 4 \binom{p-3k+6}{n-1}.$$

عندما يكون $n=3$ و $k=m+2$ فإن الصيغة أعلاه تساوي 4 وهذه تساوي بالضبط عدد الأزواج المرتبة بمسافة $m+2$ وهذه الأزواج هي:

$$(u_1, \{u_{2m}, u_{2m+1}\}), (u_2, \{u_{2m}, u_{2m+1}\}), (u_{2m+1}, \{u_1, u_2\}), (u_{2m}, \{u_1, u_2\})$$

ولا يوجد غيرها على مسافة تساوي $m+2$. ولذلك فإن الصيغة (3.51) صحيحة لهذه القيم k وبهذا يتم البرهان. ■

$$. C_n(U, PC_m, m+2) = 4 \binom{2}{n-1} \text{ ملاحظة (7): (أ) إذا كان } 4 \leq m \text{ و } 3 \leq n \leq p, \text{ فإن:}$$

$$. C_n(U, PC_m, m+1) = 4 \binom{5}{n-1} \text{ (ب) إذا كان } 5 \leq m \text{ و } 3 \leq n \leq p, \text{ فإن:}$$

$$. C_n(U, PC_m, m) = 4 \binom{8}{n-1} \text{ (ج) إذا كان } 6 \leq m \text{ و } 3 \leq n \leq p, \text{ فإن:}$$

وأخيراً، نستخلص زبدة هذا البحث وهي المبرهنة الآتية والتي تنتج من كافة العبارات والملاحظات السابقة.

المبرهنة 3.12: لكل $3 \leq n \leq p$ ولجميع قيم $2 \leq m$ فإن متعددة حدود هوسويا n - للبيان PC_m هي:

$$H_n(PC_m; x) = p \binom{p-1}{n-2} + \left[p \binom{p-1}{n-1} - 2(m-1) \binom{p-4}{n-1} - (m+4) \binom{p-3}{n-1} \right] x + \sum_{k=2}^{\delta_n} C_n(PC_m, k) x^k$$

إذ أن $p=3m+2$ ، δ_n هو القطر n - المحدد في المبرهنة 2.1 وأن لكل $2 \leq k \leq \delta_n$:

$$C_n(PC_m, k) = C_n(V, PC_m, k) + C_n(U, PC_m, k)$$

والتي تم تحديدها في العبارات من 3.1 إلى 3.11 والملاحظات من (1) إلى (7) .

نتيجة 3.13 : متعددة حدود هوسويا للبيان PC_m ، $2 \leq m$ هي :

$$H(PC_m; x) = (3m+2) + (4m+1)x + \sum_{k=2}^{m+2} C(PC_m, k)x^k ,$$

$$C(PC_m, k) = 3(m-k) + 5 + R_k \quad \text{إذ أن}$$

$$R_k = \begin{cases} 4m - 3k + 5 & , 2 \leq k \leq 4 \\ 5m - 12 & , k = 5 \\ 6(m - k) + 16 & , 6 \leq k \leq m + 1 \\ 5 & , k = m + 2 \end{cases} \quad \text{وأن}$$

البرهان: واضح أنه عندما $n=2$ فإن: $d_2(u, \{v\}) = d_2(v, \{u\}) = d(u, v)$ لكل رأسين u و v في البيان. لذلك

فإن $H(PC_m; x)$ تنتج من المبرهنة 3.12 وذلك بتعويض $n=2$ والقسمة على 2 . ■

نتيجة 3.14 : دليل وينر للبيان PC_m ، إذ أن $2 \leq m$ هو :

$$W(PC_m) = \frac{1}{2}(3m^3 + 21m^2 - 6m + 14). \quad \dots(3.53)$$

البرهان: نأخذ مشتقة $H(PC_m, x)$ المذكورة في النتيجة 3.13 بالنسبة إلى x ثم نعوض $x=1$ فنحصل على:

$$\begin{aligned} W(PC_m) &= 4m + 1 + \sum_{k=2}^{m+2} k[3(m-k) + 5 + R_k] \\ &= 4m + 1 + 2[3m - 6 + 5 + (4m - 1)] + 3[3m - 9 + 5 + (4m - 9 + 5)] \\ &\quad + 4[3m - 12 + 5 + (4m - 12 + 5)] + 5[3m - 15 + 5 + (5m - 12)] \\ &\quad + \sum_{k=6}^{m+1} k[3m - 3k + 5 + (6m - 6k + 16)] + (m+2)[3m - 3(m+2) + 5 + (5)] \\ &= 111m - 185 + \sum_{k=6}^{m+1} k[9m + 21 - 9k] = \frac{1}{2}(3m^3 + 21m^2 - 6m + 14). \quad \blacksquare \end{aligned}$$

المصادر

- [1] الدباغ، أحمد محمد علي (2005)، "متعددات حدود وينر لتعميم المسافة في البيانات"، رسالة ماجستير، غير منشورة، جامعة الموصل، العراق.
- [2] علي، علي عزيز (1983)، مقدمة في نظرية البيان، ط 1، الموصل: مؤسسة دار الكتب بجامعة الموصل.
- [3] علي، علي عزيز، علي، أحمد محمد (2006)، متعددات حدود وينر لتعميم المسافة لبعض البيانات الخاصة، مجلة الرافيدين لعلوم الحاسبات والرياضيات، 3 (2)، 103-120.
- [4] Ahmed, H. G.; (2007). On Wiener Polynomials of n-Distance in Graphs, M.Sc. Thesis, unpublished, Dohuk University, Dohuk, Iraq.
- [5] Buckley, F. and Harary, F.; (1990). **Distance in Graphs**. New York: Addison-Wesley.
- [6] Chartrand, G. and Lesniak, L.; (1986). **Graphs and Digraphs**, 2nd ed., California :Wadsworth Inc.
- [7] Dankelman, P., Goddard, W., Henning, M.A. and Swart, H.C.; (1999). "Generalized eccentricity, radius, and diameter in graphs", Foundation for Research Development. c 1999 John Wiley & Sons, Inc. Networks 34, 312-319.