



פרוייקט גמר בקורס אנאליזה נומרית: אינטרפולאציית Neville Neville's Method

אדם אהרוני מאור ולדמן

מכון טכנולוגי חולון HIT

יום חמישי, 01. מרץ, 2021.

פרולוג:

בהינתן $n + 1$ נקודות דאטה, קיים פולינום ייחודי מסדר $n \leq$ העובר דרך הנקודות הנ"ל.
 באמצעות שיטת Neville ניתן להגיע לערך אותו פולינום בנקודה כלשהי.
 ● השיטה מבוססת על שיטת האינטרפולאציה של ניוטון (Newton) ועל מציאת הפרשים מחולקים.

פולינום האינטרפולאצייה:

בהינתן $n + 1$ נקודות דאטה $(x_k; y_k)$, $k = 0; 1; \dots; n$, כאשר שיעורי ה- x שונים, פולינום האינטרפולאצייה הוא פולינום מסדר של לפחות n המקיים את:

$$\forall k = 0; 1; \dots; n :$$

$$p(x_k) = y_k$$

הפולינום הזה קיים והוא ייחודי. שיטת Neville מוצאת את ערך פולינום האינטרפולאציה הנל. בנקודה x כלשהי.

נגדיר פולינום $p_{i;j}(x)$ (כאשר מתקיים $i \leq j$) בתור פולינום מסדר של $j - i$ העובר דרך נקודות הדאטה הנתונות $(x_k; y_k)$ עבור $k = i; i + 1; \dots; j$.



תהליך מציאת הפולינום:

על הפולינומים לקיים את היחס הרקורסיבי:

$$\begin{cases} p_{i;i}(x) = y_i & 0 \leq i \leq n \\ p_{i;j}(x) = \frac{(x-x_j)p_{i;j-1}(x) - (x-x_i)p_{i+1;j}(x)}{x_i - x_j} & 0 \leq i < j \leq n \end{cases}$$

נוסחת הנסיגה הזו יכולה לחשב את $p_{0;n}(x)$, שהוא הערך אותו אנו מחפשים.



הוכחת הנוסחה הרקורסיבית:

הביטוי $p_{i;i}(x) = y_i$ הוא מייד, ואת הנוסחה הרקורסיבית נוכיח באמצעות אינדוקציה: בהינתן $j; i$ עם פולינום $p_{i;j-1}(x)$ העובר דרך הנקודות $(x_k; y_k)$ עם $k = i; i+1; \dots; j-1$, וכן הפולינום $p_{i+1;j}(x)$ העובר דרך הנקודות $(x_k; y_k)$ עם $k = i+1; i+2; \dots; j$. לפי ההנחה הנל. מתקיים:

$$\begin{cases} p_{i;j-1}(x_k) = y_k & i \leq k \leq j-1 \\ p_{i+1;j}(x_k) = y_k & i+1 \leq k \leq j \end{cases}$$



ולכן, עבור $i + 1 \leq k \leq j - 1$, מתקבל:

$$\begin{aligned} p_{i;j}(x_k) &= \frac{(x_k - x_j) p_{i;j-1}(x_k) - (x_k - x_i) p_{i+1;j}(x_k)}{x_i - x_j} = \\ &= \frac{(x_k - x_j) y_k - (x_k - x_i) y_k}{x_i - x_j} = y_k \end{aligned}$$

וכן:

$$\begin{cases} p_{i;j}(x_i) = \frac{(x_i - x_j) p_{i;j-1}(x_i)}{x_i - x_j} = y_i \\ p_{i;j}(x_j) = \frac{-(x_j - x_i) p_{i+1;j}(x_j)}{x_i - x_j} = y_j \end{cases}$$

ולכן $p_{i;j}(x)$ עובר דרך כל הנקודות $(x_k; y_k)$ כאשר $k = i; i + 1; \dots; j$.



דוגמה:

ניקח את $n = 4$. נוכל להשתמש בנוסחת הרקורסייה על מנת למלא את התרשים משמאל לימין באופן הבא:

$$p_{0;0}(x) = y_0$$

$$p_{1;1}(x) = y_1$$

$$p_{2;2}(x) = y_2$$

$$p_{3;3}(x) = y_3$$

$$p_{4;4}(x) = y_4$$

$$p_{0;1}(x)$$

$$p_{1;2}(x)$$

$$p_{2;3}(x)$$

$$p_{3;4}(x)$$

$$p_{0;2}(x)$$

$$p_{1;3}(x)$$

$$p_{2;4}(x)$$

$$p_{0;3}(x)$$

$$p_{1;4}(x)$$

$$p_{0;4}(x)$$

התהליך מביא לנו את $p_{0;4}(x)$, שהוא בעצם ערך הפולינום העובר דרך כל $n + 1$ נקודות הדאטה (מתנאי ההתחלה) בנקודה x כלשהי.

(ניתן גם לומר שאלגוריתם זה רץ בסיבוכיות של $O(n^2)$, הוכחה בהמשך)



זמן הריצה של האלגוריתם:

בהתחשב בכך שכדי למצוא את פולינום $p_{0;n}(x)$ נצטרך להשתמש ברקורסייה שבה מחשבים לראשונה n פולינומים, לאחר מכן $n - 1$ פולינומים וכן הלאה... מכאן, גודל הפולינומים שמחשבים מובא על ידי:

$$n + (n - 1) + (n - 2) + \dots + 1 = \sum_{i=1}^n i$$



מדובר בסכום סדרה חשבונית סטאנדארטית. לא קשה לראות שהסכום מקיים:

$$S = \sum_{i=1}^n i = \frac{n(n+1)}{2} = \frac{n^2}{2} + \frac{n}{2} =$$

$$= \boxed{O(n^2)}$$

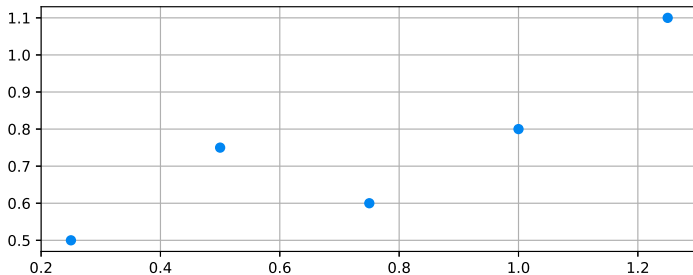
ומכאן, הגענו לזמן ריצה של $O(n^2)$.

הוכח.



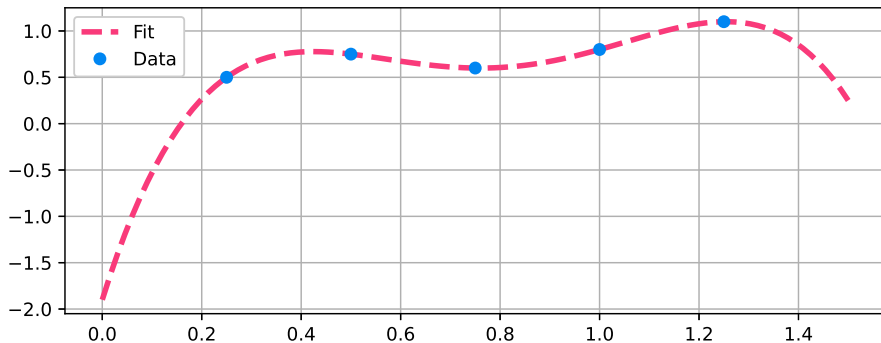
דוגמה N°1:

הפונקצייה לפני אינטרפולאצייה:





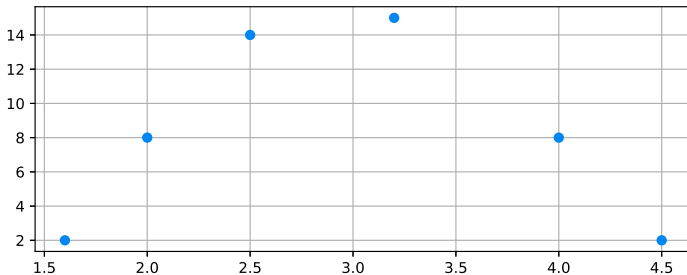
הפונקצייה אחרי אינטרפולאציה:





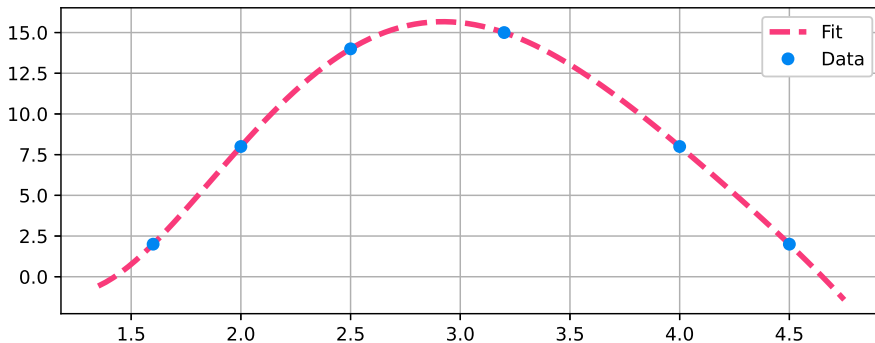
דוגמה N²:

הפונקצייה לפני אינטרפולאציה:





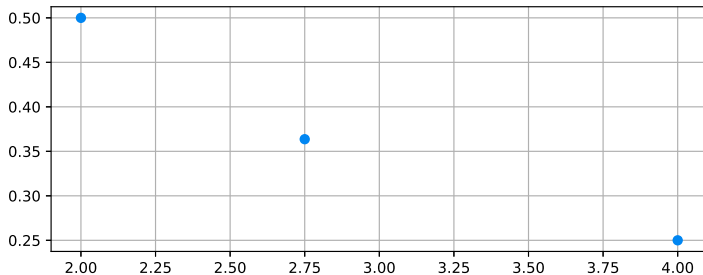
הפונקצייה אחרי אינטרפולאציה:





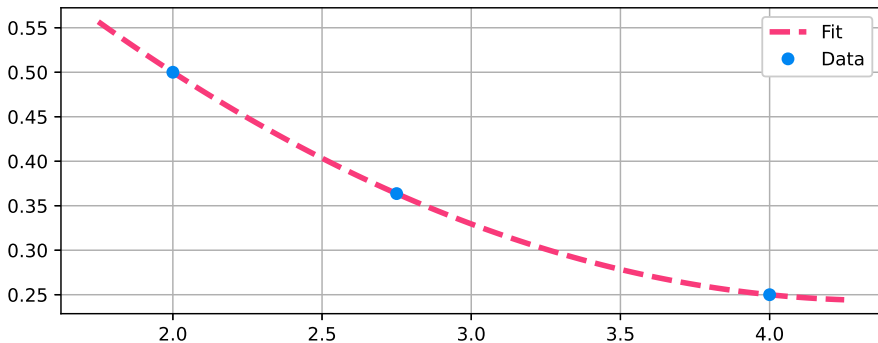
דוגמה N°3

הפונקצייה לפני אינטרפולאציה:





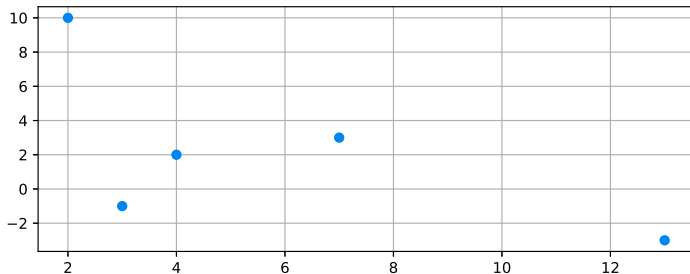
הפונקצייה אחרי אינטרפולאציה:





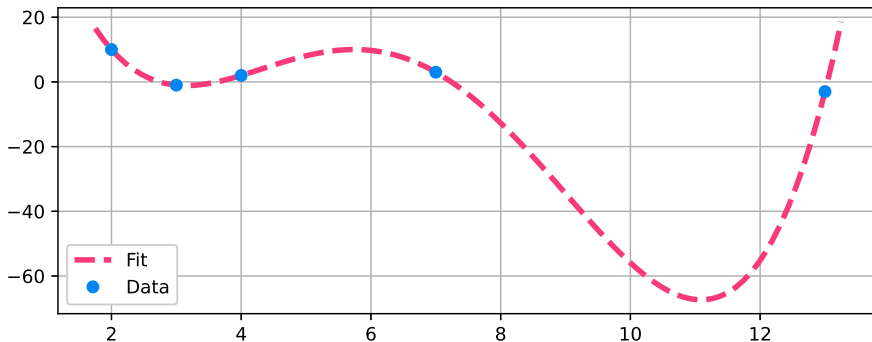
דוגמה N°4:

הפונקצייה לפני אינטרפולאציה:





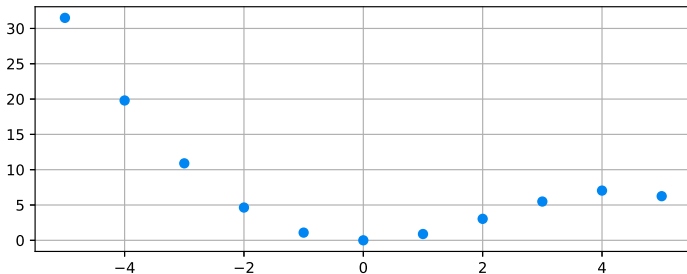
הפונקצייה אחרי אינטרפולאציה:





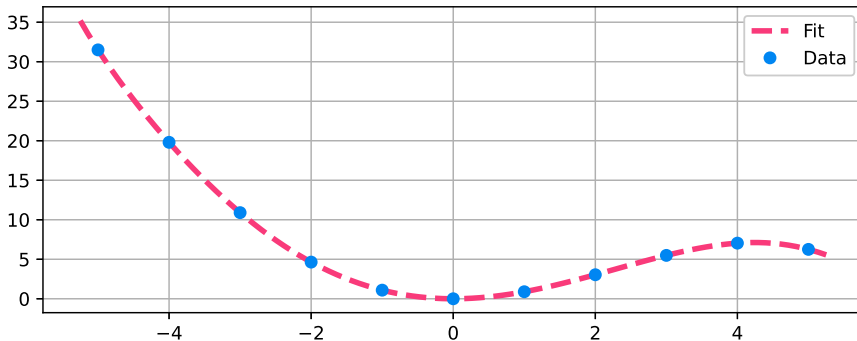
דוגמה N°5

הפונקצייה לפני אינטרפולאציה:





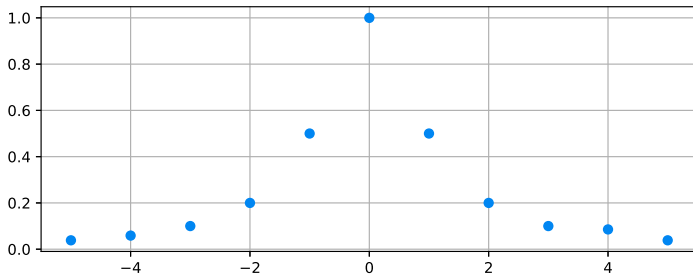
הפונקצייה אחרי אינטרפולאציה:





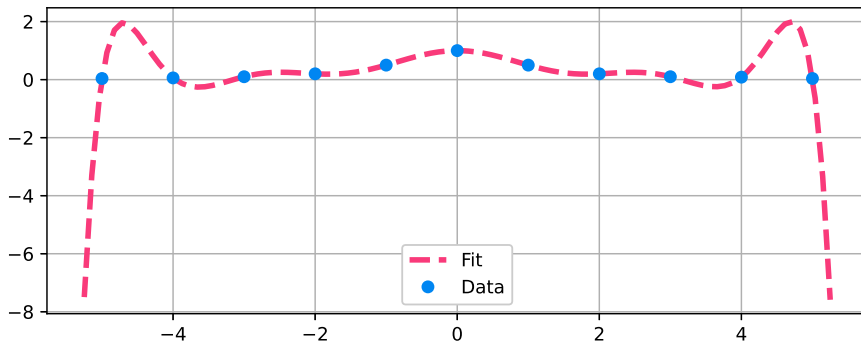
דוגמה $N^{\circ}6$:

הפונקצייה לפני אינטרפולאציה:





הפונקצייה אחרי אינטרפולאציה:



Fit
Data