

## נוסחאות נסיגה

הגדרה: נוסחא רקורסיבית: נוסחא המחשבת תוצאה של בעיה מסוימת המתבססת על חישוב של אותה בעיה עבור ערכים קודמים.

לכל נוסחת נסיגה נגדיר:

- בסיס/ תנאי עצירה: פתרון של הנוסחא עבור הערך הפשוט ביותר.
- צעד רקורסיבי: חישוב המסתמך על התוצאה של ערך/ערכים קודמים.

## הגדרה רקורסיבית:

קבוצה: הגדרה רקורסיבית של קבוצה תתבצע באופן הבא:

בסיס: איבר או קבוצת איברים שידוע לנו שהם שייכים לקבוצה.

צעד רקורסיבי: שייכות של איבר כללי לקבוצה על סמך איברים אחרים שנמצאים כבר בקבוצה.

לדוגמא: קבוצת המספרים הטבעיים מוגדרת באופן הבא:

$0 \in \mathbb{N}$  - בסיס,  $x \in \mathbb{N}$  גורר  $x + 1 \in \mathbb{N}$  - צעד רקורסיבי.

ועכשיו, אם נרצה לדעת האם איבר  $a$  שייך לקבוצה, נצטרך לחזור אחורה עד הבסיס כדי לדעת האם האיברים הקודמים שייכים לקבוצה וכך נדע עבור האיבר עצמו.

פונקציה: הגדרה רקורסיבית של פונקציה תתבצע באופן הבא:

בסיס/תנאי התחלה: הערכים שהפונקציה מחזירה עבור האיבר/האיברים הראשונים.

צעד רקורסיבי: הפונקציה עצמה שבתוכה יש קריאה לפונקציה עבור איברים קודמים.

לדוגמא: פונקציה המחשבת עצרת  $f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}^+$  מוגדרת באופן הבא:

$f(0) = 1$  - תנאי התחלה,  $f(n) = n * f(n - 1)$  עבור  $n > 0$  - צעד רקורסיבי.

## שיטות לפתרון נוסחאות נסיגה

המטרה: להגיע מנוסחת נסיגה לנוסחא מפורשת (נוסחא שמציבים בה  $n$  ומקבלים מיידית את התשובה).

• שיטת הניחוש/ הצבה חוזרת:

אם נתונה פונקציה רקורסיבית  $f(n)$  אז נפתור ע"י הצבת  $f(n-1)$  ואז נציב  $f(n-2)$  וכן הלאה עד תנאי ההתחלה.

לדוגמא:  $f(0) = 3$  ,  $f(n) = 2 * f(n-1)$  .

נציב:  $f(n-1) = 2 * f(n-2)$  בנוסחא ונקבל אחרי הצבה אחת:

$f(n) = 2 * 2 * f(n-2)$  נמשיך ונציב:  $f(n-2) = 2 * f(n-3)$  בנוסחא ונקבל אחרי 2 הצבות:  $f(n) = 2 * 2 * 2 * f(n-3)$  עד שרואים את החוקיות ומנחשים שהפתרון אחרי  $k-1$  הצבות יהיה:  $f(n) = 2^k f(n-k)$ . צריך להגיע ל  $f(0)$  ולכן נציב:  $k = n$  (כי  $n-k = n-n = 0$ ) ונקבל:

$f(n) = 2^n f(0)$  , נציב את  $f(0)$  ונקבל נוסחא מפורשת:  $f(n) = 3 * 2^n$ .

כאשר משתמשים בשיטת הניחוש, צריך להוכיח את התוצאה ע"י אינדוקציה.

• פתרון נוסחאות נסיגה ליניאריות הומוגניות ע"י הפולינום האופייני:

אם נתונה פונקציה רקורסיבית מהצורה הבאה:

$f(n) = a_1 f(n-1) + a_2 f(n-2) + \dots + a_k f(n-k)$  עם  $k$  תנאי התחלה:  $f(1) = c_1, f(2) = c_2, \dots, f(k) = c_k$  (הערה: תנאי ההתחלה יכולים להיות מ 0 עד  $k-1$ ), כלומר: נוסחא התלויה ב  $k$  האיברים הקודמים. ואין לנוסחא איבר חופשי (לדוגמא:  $f(n) = 2f(n-1) + 2$ ). אז נפתור את הנוסחא ע"י השלבים הבאים:

1. נציב:  $f(n) = x^n$  ,  $f(n-1) = x^{n-1}$  ,  $f(n-2) = x^{n-2}$  , ...  
 $f(n-k) = x^{n-k}$  ונקבל את הפולינום האופייני:

2. נפתור את המשוואה (מסדר  $k$ ) ונקבל את הפתרונות:  $x_1, x_2, \dots, x_k$ .

3. כעת, אם קיבלנו  $k$  פתרונות שונים, הנוסחא תראה כך:

$f(n) = b_1 x_1^n + b_2 x_2^n + \dots + b_k x_k^n$  , נותר למצוא את המקדמים:

$b_1, b_2, \dots, b_k$  . נמצא את המקדמים ע"י הצבת תנאי ההתחלה ונקבל

מערכת של  $k$  משוואות עם  $k$  נעלמים:

נציב את הפתרונות של  $b_1, b_2, \dots, b_k$  בנוסחא:

$$f(n) = b_1 x_1^n + b_2 x_2^n + \dots + b_k x_k^n$$

אם יש פתרונות זהים: לדוגמא:  $x_1 = x_2$  אז אין לנו  $k$  פתרונות שונים ולכן,

נכפול את  $x_1$  או את  $x_2$  ב  $n$  ונקבל:

$$f(n) = b_1 x_1^n + n b_2 x_2^n + \dots + b_k x_k^n$$

פתרונות זהים, לדוגמא:  $x_1 = x_2 = \dots = x_m$ , נכפול כל פתרון זהה ב  $n$

(חוץ מהראשון) כדי לקבל  $m$  פתרונות שונים והנוסחא תראה כך:

$$f(n) = b_1 x_1^n + n b_2 x_2^n + n^2 b_3 x_3^n + n^3 b_4 x_4^n + \dots + n^{m-1} b_m x_m^n + \dots + b_k x_k^n$$