

## 6. Recurrent Neural Networks

היתרון של שכבות קונבולוציה על פני FC הוא ניצול הקשר המרחבי שיש בין איברים שונים בדאטא, כמו למשל פיקסלים בתמונה. יש סוגי דאטא בהם האיברים השונים יוצרים סדרה שיש לסדר האיברים חשיבות, כמו למשל טקסט, גלי קול, רצף DNA ועוד. כמובן שדאטא מהסוג הזה דורש מודל הנותן חשיבות לסדר של האיברים, מה שלא קיים ברשתות קונבולוציה. בנוסף, הרבה פעמים המימד של הקלט לא ידוע או משתנה, כמו למשל אורך של משפט, וגם לכך יש לתת את הדעת. כדי להתמודד עם אתגרים אלו יש לבנות ארכיטקטורה שמקבלת מספר לא ידוע של וקטורים ומוציאה וקטור יחיד, כאשר הוקטור היחיד מכיל בתוכו קשרים על הדאטא המקורי שנכנס אליו. את וקטור המוצא ניתן להעביר בשכבת FC או במסווג, תלוי באופי המשימה.

### 6.1 Sequence Models

#### 6.1.1 Vanilla Recurrent Neural Networks

רשתות רקורסיביות הן הכללה של רשתות נירונים עמוקות, כאשר יש להן רכיב זיכרון פנימי שמאפשר לתת משמעות לסדר של איברי הכניסה. כל איבר שנכנס משוקלל ביחס לפונקציה קבועה בתוספת רכיב משתנה שתלוי בערכי העבר. כאשר נכנס וקטור  $x$ , הוא מוכפל במשקל  $w_{xh}$  ונכנס לרכיב זיכרון  $h_t$ , כאשר  $h_t$  הוא פונקציה של  $x_t, h_{t-1}$ :

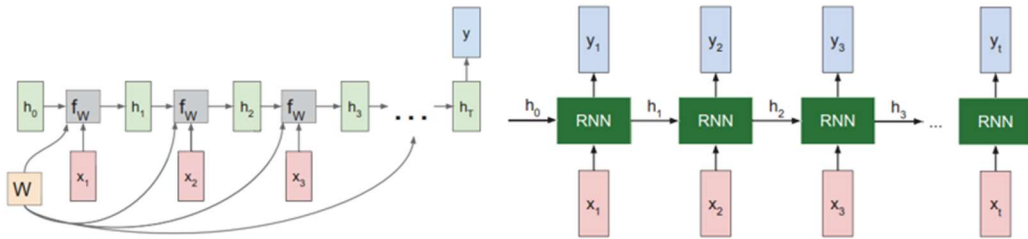
$$h_t = f_w(h_{t-1}, x_t)$$

מלבד המשקלים הפועלים על וקטור הכניסה, יש גם משקלים שפועלים על רכיב הזיכרון –  $w_{hh}$ , ומשקלים הפועלים על המוצא של רכיב זה –  $w_{hy}$ . המשקלים  $w_{hx}, w_{hh}, w_{hy}$  זהים לכל השלבים, והם מתעדכנים ביחד. כמו כן, הפונקציה  $f_w$  היא קבועה לכל האיברים, למשל  $\tanh$ ,  $\text{sigmoid}$  או  $\text{ReLU}$ . באופן פורמלי התהליך נראה כך:

$$h_t = f_w(w_{hh}h_{t-1} + w_{xh}x_t), f_w = \tanh/\text{ReLU}/\text{sigmoid}$$

$$y_t = w_{hy}h_t$$

באופן סכמתי התהליך נראה כך:



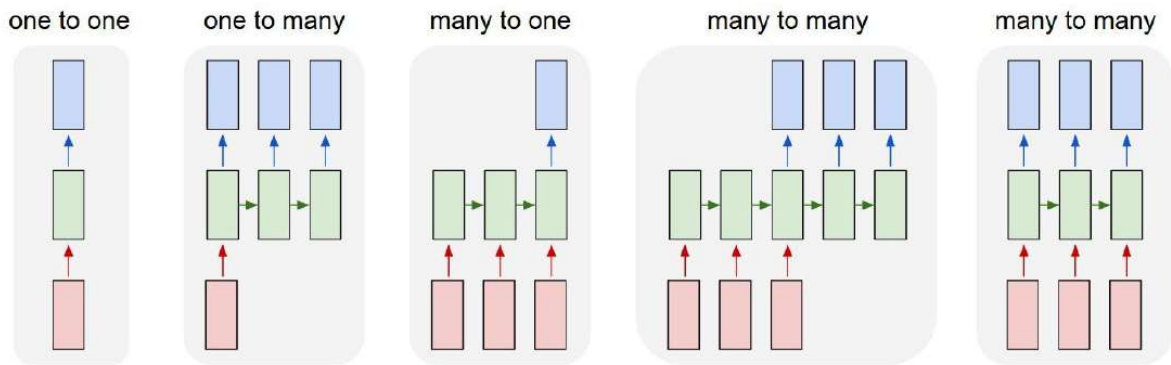
איור 6.1 ארכיטקטורות RNN בסיסיות: Many to Many (מימין) ו-Many to One (משמאל). על כל חץ יש משקל מתאים עליו מתבצעת הלמידה.

כמובן שניתן גם לשרשר שכבות חבויות ולקבל רשת עמוקה, כאשר פלט של שכבה מסוימת הופך להיות הקלט של השכבה הבאה. ישנם מודלים שונים של RNN, המתאימים לבעיות שונות:

One to many – יש קלט יחיד ורוצים להוציא מספר פלטים, למשל מכניסים תמונה לרשת ורוצים משפט שיתאר אותה (Image captioning).

Many to one – רוצים לקבוע משהו יחיד עבור קלט מרובה, למשל מקבלים משפט ורוצים לדעת מה הסנטימנט שלו – חיובי או שלילי.

Many to many – עבור כל סדרת קלט יש סדרת פלט, למשל תרגום בין שפות – מקבלים משפט ומוציאים משפט.



איור 6.2 מודלים שונים של RNN.

### 6.1.2 Learning Parameters

הלמידה של הרשת נעשית בצורה דומה לרשתות שבפרקים הקודמים. עבור דאטא  $x = (x_1, \dots, x_n), (y_1, \dots, y_n)$  נגדיר את פונקציית המחר:

$$L(\theta) = \frac{1}{n} \sum_i L(\hat{y}_i, y_i, \theta)$$

כאשר הפונקציה  $L(\hat{y}_i, y_i, \theta)$  תותאם למשימה – עבור משימת סיווג נשתמש ב-cross entropy ועבור בעיות רגרסיה נשתמש בקריטריון MSE. האימון יתבצע בעזרת GD, אך לא ניתן להשתמש ב-backpropagation הרגיל כיוון שכל משקל מופיע מספר פעמים – למשל  $w_{hx}$  פועל על כל הכניסות ו- $w_{hh}$  פועל על כל רכיבי הזיכרון. כדי לבצע את עדכון המשקלים משתמשים ב-backpropagation through time (BPTT) – מסתכלים על הרשת הנפרשת כרשת אחת גדולה, מחשבים את הגרדיאנט עבור כל משקל, ואז סוכמים או ממצעים את כל הגרדיאנטים. אם הדאטא בכניסה הוא בגודל  $n$ , כלומר יש  $n$  דגימות בזמן, אז יש  $n$  רכיבי זיכרון, ו- $n-1$  משקלים  $w_{hh}$ . לכן הגרדיאנט המשוקלל יהיה:

$$\frac{\partial L}{\partial w_{hh}} = \sum_{n=1} \frac{\partial L}{\partial w_{hh}(t)} \quad \text{or} \quad \frac{\partial L}{\partial w_{hh}} = \frac{1}{n-1} \sum_{n=1} \frac{\partial L}{\partial w_{hh}(t)}$$

כיוון שהמשקלים זהים לאורך כל הרשת,  $w_{hh}(t) = w_{hh}$  והשינוי בזמן יהיה רק לאחר ביצוע ה-BPTT ויהיה רלוונטי רק לוקטור הבא.

הצורה הפשוטה של ה-BPTT יוצרת בעיה עם הגרדיאנט. נניח שרכיב הזיכרון מיוצג בעזרת הפונקציה הבאה:

$$h_t = f(z_t) = f(w_{hh}h_{t-1} + w_{hx}x_t + b_h)$$

לפי כלל השרשרת:

$$\frac{\partial h_n}{\partial x_1} = \frac{\partial h_n}{\partial h_{n-1}} \times \frac{\partial h_{n-1}}{\partial h_{n-2}} \times \dots \times \frac{\partial h_2}{\partial h_1} \times \frac{\partial h_1}{\partial x_1}$$

כיוון ש- $w_{hh}$  קבוע ביחס לזמן עבור וקטור כניסה יחיד, מתקבל:

$$\frac{\partial h_t}{\partial h_{t-1}} = f'(z_t) \cdot w_{hh}$$

אם נציב את זה בכלל השרשרת, נקבל שעבור חישוב הנגזרת  $\frac{\partial h_n}{\partial x_1}$  מכפילים  $n-1$  פעמים ב- $w_{hh}$ . לכן אם מתקיים  $|w_{hh}| > 1$  אז הגרדיאנט יתבדר, ואם  $|w_{hh}| < 1$  הגרדיאנט יתאפס. בעיה זו, של התבדרות או התאפסות הגרדיאנט, יכולה להיות גם ברשתות אחרות, אבל בגלל המבנה של RNN והלינאריות של ה-BPTT ברשתות רקורסיביות זה קורה כמעט תמיד.

עבור הבעיה של התבדרות הגרדיאנט ניתן לבצע clipping – אם הגרדיאנט גדול מקבוע מסוים, מנרמלים אותו:

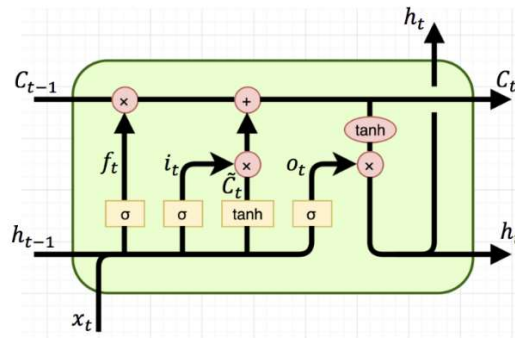
$$\text{if } \|g\| > c, \text{ then } g = \frac{cg}{\|g\|}$$

הבעיה של התאפסות הגרדיאנט אמנם לא גורמת לחישובים של מספרים עצומים, אך היא בעצם מבטלת את ההשפעה של איברים שנמצאים רחוק אחד מהשני. אם למשל יש משפט ארוך, אז במקרה בו הגרדיאנט דועך במהלך ה-BPTT, כמעט ואין השפעה של המילה הראשונה על המילה האחרונה. במילים אחרות – התאפסות הגרדיאנט גוררת בעיה של Long-term, כלומר קשה ללמוד דאטא בעל תלות בטווח ארוך, כמו משפט ארוך או תופעות שמשתנות לאט. בגלל הבעיה הזו לא משתמשים ב-RNN הקלאסי (שנקרא גם Vanilla RNN), אלא מבצעים עליו שיפורים, כפי שיוסבר בפרק הבא.

## 6.2 RNN Architectures

### 6.2.1 Long Short-Term Memory (LSTM)

כדי להתגבר על בעיית דעיכת הגרדיאנט המונעת מהרשת להשתמש בזיכרון ארוך טווח, ניתן להוסיף אלמנטים לרכיב הזיכרון כך שהוא לא יכיל רק מידע על העבר, אלא יהיה גם בעל שליטה על איך להשתמש במידע. ב-RNN הפשוט לרכיב הזיכרון יש שתי כניסות –  $h_{t-1}, x_t$ , ובעזרתן מחשבים את המוצא על ידי שימוש בפונקציה  $f_w(h_{t-1}, x_t)$ . למעשה רכיב הזיכרון הוא קבוע והלמידה מתבצעת רק במשקלים. ב-LSTM יש שני שינויים עיקריים – מלבד הכניסות הרגילות יש עוד כניסה הנקראת memory cell state ומסומנת ב- $c_{t-1}$ , ובנוסף לכך  $h_t$  מחושב בצורה מורכבת יותר. באופן הזה האלמנט  $c_t$  דואג לזיכרון ארוך טווח של דברים, ו- $h_t$  אחראי על הזיכרון של הטווח הקצר. נתבונן בארכיטקטורה של תא הזיכרון:



איור 6.3 תא זיכרון בארכיטקטורת LSTM.

הצמד  $[x_t, h_{t-1}]$  נכנס לתא ומוכפל במשקל  $w$ , ולאחר מכן עובר בנפרד דרך ארבעה שערים (יש לשים לב שלא מבצעים פעולה בין  $x_t$  ל- $h_{t-1}$  אלא הם נשארים בנפרד ואת כל הפעולות עושים על כל איבר בנפרד). **השער הראשון**  $f_t = [\sigma(x_t), \sigma(h_{t-1})]$  הוא שער שכחה והוא אחראי על מחיקת חלק מהזיכרון. אם למשל יש משפט ומופיע בו נושא חדש, אז שער זה אמור למחוק את הנושא שהיה שמור בזיכרון. **השער השני**  $i_t$  הוא שער זיכרון והוא אחראי על כמה יש לזכור את המידע החדש לטווח ארוך. אם לדוגמה אכן יש במשפט מסוים נושא חדש, אז השער יחליט שיש לזכור את המידע הזה. אם לעומת זאת המידע החדש הוא תיאור שלא רלוונטי להמשך אז אין טעם לזכור אותו. **השער הרביעי**  $o_t$  הוא שער מוצא והוא אחראי על כמה מהמידע רלוונטי לדאטא הנוכחי  $x_t$ , כלומר מה יהיה הפלט של התא בהינתן מידע העבר. שלושת השערים האלו נקראים מסכות (Masks), והם מקבלים ערכים בין 0 ל-1 כיוון שהם עוברים דרך סיגמואיד. יש **שער נוסף**  $\tilde{c}_t$  (לפעמים מסומן באות  $g$ ) שאחראי על השאלה כמה מהזיכרון להעביר לתא הבא. שער זה משקלל את המידע המתקבל יחד עם  $i_t$  שאומר עד כמה יש לזכור להמשך את המידע החדש.

באופן הזה מקבלים הן את  $h_t$  שאחראי על הזיכרון לטווח הקצר כמו ב-Vanilla RNN, והן את  $c_t$  שאחראי על זיכרון של כל העבר. ארכיטקטורת הרכיב מאפשרת להתייחס לאלמנטים נוספים הקשורים לזיכרון – ניתן לשכוח חלקים לא רלוונטיים של התא הקודם ( $f_t$ ), להתייחס באופן סלקטיבי לכניסה ( $i_t$ ) ולהוציא רק חלק מהמידע המשוקלל הקיים ( $o_t$ ). באופן פורמלי ניתן לנסח את פעולת התא כך:

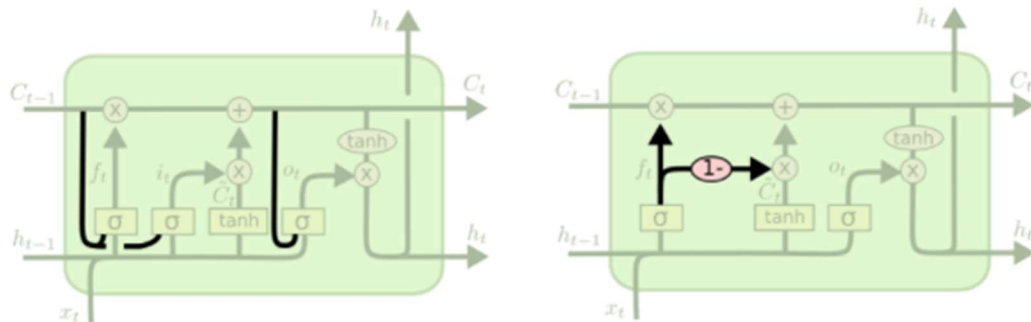
$$\begin{pmatrix} i \\ f \\ o \\ \tilde{c} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \sigma \\ \sigma \\ \sigma \\ \tanh \end{pmatrix} W \begin{pmatrix} h_{t-1} \\ x_t \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \sigma(w_i \cdot [x_t, h_{t-1}] + b_i) \\ \sigma(w_f \cdot [x_t, h_{t-1}] + b_f) \\ \sigma(w_o \cdot [x_t, h_{t-1}] + b_o) \\ \tanh(w_{\tilde{c}} \cdot [x_t, h_{t-1}] + b_{\tilde{c}}) \end{pmatrix}$$

$$c_t = f_t \odot c_{t-1} + i_t \odot \tilde{c}_t, h_t = o_t \odot \tanh(c_t)$$

כאשר האופרטור  $\odot$  מסמל כפל איבר איבר (כיוון שלשערים נכנס הזוג  $[x_t, h_{t-1}]$ , אם במוצא מבצעים מכפלה מסוימת, יש לבצע אותה על כל אחד מהאיברים).

יש וריאציות שונות של רכיבי LSTM – ניתן למשל לחבר את  $c_{t-1}$  לא רק למוצא  $h_t$  אלא גם לשאר השערים. חיבור כזה נקרא peepholes, כיוון שהוא מאפשר לשערים להתבונן ב- $c_{t-1}$  באופן ישיר. יש ארכיטקטורות שמחברות את  $c_{t-1}$  לכל השערים, ויש ארכיטקטורות שמחברות אותו רק לחלק מהשערים. חיבור כל השערים ל- $c_{t-1}$  משנה כמובן את משוואות השערים. במקום  $\sigma(w \cdot [x_t, h_{t-1}] + b)$ , המשוואה החדשה תהיה  $\sigma(w \cdot [c_{t-1}, x_t, h_{t-1}] + b)$ .

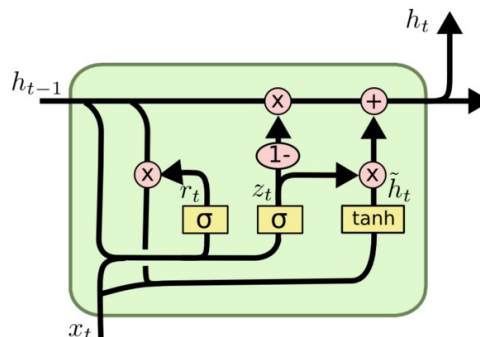
וריאציה אחרת של LSTM מאחדת בין שער השכחה  $f_t$  לבין שער הזיכרון  $i_t$ , וההחלטה עד כמה יש למחוק מידע מהזיכרון מתקבלת יחד עם ההחלטה כמה מידע חדש יש לכתוב. שינוי זה ישפיע על ה-memory cell, כאשר במקום  $c_t = f_t \odot c_{t-1} + i_t \odot \tilde{c}_t$ , משוואת העדכון תהיה:  $c_t = f_t \odot c_{t-1} + (1 - f_t) \odot \tilde{c}_t$ .



איור 6.4 וריאציות של LSTM – peephole connections (ימין) ו-coupled forget and input gates (שמאל).

## 6.2.2 Gated Recurrent Units (GRU)

ישנה ארכיטקטורה נוספת של תא זיכרון הנקראת Gated Recurrent Units (GRU), והיא כוללת מספר שינויים ביחס ל-LSTM:



איור 6.5 תא זיכרון בארכיטקטורת GRU.

השינוי המשמעותי מ-LSTM הוא העובדה שאין memory cell state, וכל השערים מתבססים רק על הקלט והמוצא של התא הקודם. כדי לאפשר זיכרון הן לטווח ארוך והן לטווח קצר, יש שני שערים – Reset gate ו-Update gate, והם מחושבים על פי הנוסחאות הבאות:

$$\text{Update: } z_t = \sigma(w_z \cdot [x_t, h_{t-1}])$$

$$\text{Reset: } r_t = \sigma(w_r \cdot [x_t, h_{t-1}])$$

בעזרת שער ה-reset מחשבים candidate hidden state:

$$\tilde{h}_t = \tanh(w \cdot [x_t, r_t \odot h_{t-1}])$$

ראשית יש לשים לב כי  $r_t \in [0, 1]$  כיוון שהוא תוצאה של סיגמואיד. כעת נתבונן על  $\tilde{h}_t$  ביחס לרכיב זיכרון פשוט של Vanilla RNN:  $h_t = f_W(w_{hh}h_{t-1} + w_{hx}x_t)$ . כאשר  $r_t$  קרוב ל-1 מתקבל הביטוי:

$$\tilde{h}_t = \tanh(w \cdot [x_t, r_t \odot h_{t-1}]) \approx \tanh(w[x_t, h_{t-1}]) = \tanh(w_{hx}x_t + w_{hh}h_{t-1})$$

המשמעות היא שעבור  $r_t \rightarrow 1$  מתקבל רכיב הזיכרון הקלאסי, השומר על זיכרון לטווח קצר. אם לעומת זאת  $r_t \rightarrow 0$ , אז מתקבל  $\tilde{h}_t \approx \tanh(w \cdot [x_t, 0 \odot h_{t-1}]) = \tanh(w_{xh} x_t)$  (reset). ולמעשה הזיכרון של הטווח הקצר מתאפס (reset).

לאחר החישוב של  $\tilde{h}_t$  מחשבים את המוצא של המצב החבוי בעזרת  $z_t$ , שגם הוא מקבל ערכים בין 0 ל-1:

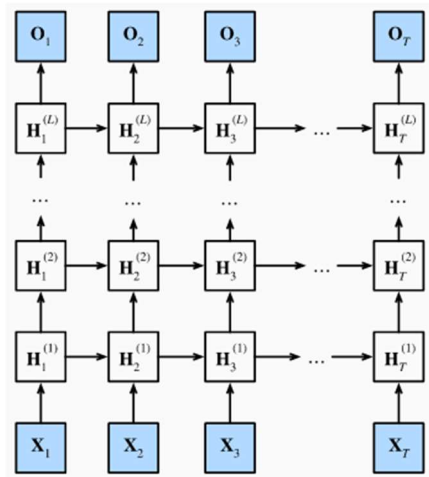
$$h_t = (1 - z_t) \odot h_{t-1} + z_t \odot \tilde{h}_t$$

אם  $z_t \rightarrow 0$ , אז  $h_t \approx h_{t-1}$ , כלומר לא מתחשבים ב- $\tilde{h}_t$ , ולמעשה מעבירים את המצב הקודם כמו שהוא. אם לעומת זאת  $z_t \rightarrow 1$ , אז  $h_t \approx \tilde{h}_t$ , כלומר מתעלמים מהמצב הקודם כמו שהוא ולוקחים את ה-Candidate hidden state, שהוא למעשה שקלול של המצב הקודם עם איבר הקלט הנוכחי. עבור כל ערך אחר של  $z_t$ , מקבלים שקלול של המצב החבוי הקודם וה-Candidate hidden state.

ארכיטקטורה זו מאפשרת גם לזכור דברים לאורך זמן, וגם מצליחה להתמודד עם בעיית הגרדיאנט. אם שער העדכון קרוב ל-1 כל הזמן, אז בעצם מעבירים את המצב החבוי כמו שהוא, ולמעשה הזיכרון נשמר לאורך זמן. בנוסף, אין בעיה של התבדרות הגרדיאנט, כיוון שאם השינוי בין תא לתא לא גדול, אז הגרדיאנט קרוב ל-1 כל הזמן ולא מתבדר.

### 6.2.3 Deep RNN

עד כה דובר על רכיב זיכרון יחידים, שניתן לשרשר אותם יחד ולקבל שכבה שיכולה לנתח סדרה בה יש משמעות לסדר האיברים שבה. ניתן להרחיב את המודל הפשוט לרשת בעל מספר שכבות עמוקות.



איור 6.6 ארכיטקטורת Deep RNN.

נתאר את הרשת באופן פורמלי. בכל נקודת זמן  $t$  יש וקטור כניסה  $x_t \in \mathbb{R}^{n \times d}$  (וקטור בעל  $n$  איברים, כאשר  $d$  הוא ממיד  $d$ ). איברי הסדרה נכנסים לרשת בעלת  $L$  שכבות ו- $T$  איברים בכניסה, כאשר עבור כל נקודת זמן יש  $L$  מצבים חבויים. כל מצב חבוי מכיל  $h$  רכיבי זיכרון, והמצב החבוי ה- $\ell$  בנקודת זמן  $t$  מסומן בתור  $H_t^{(\ell)} \in \mathbb{R}^{n \times h}$ . בכל נקודת זמן יש גם וקטור מוצא באורך  $n$  -  $o_t \in \mathbb{R}^{n \times q}$ . נסמן:  $H_t^{(0)} = x_t$ , ונניח שבין מצב חבוי אחד לשני משתמשים באקטיביציה לא לינארית  $\phi$ , נוכל לקבל את הנוסחה הבאה:

$$H_t^{(\ell)} = \phi_\ell \left( H_t^{(\ell-1)} w_{xh}^{(\ell)} + H_{t-1}^{(\ell)} w_{hh}^{(\ell)} + b_h^{(\ell)} \right)$$

כאשר  $w_{xh}^{(\ell)} \in \mathbb{R}^{h \times d}$ ,  $w_{hh}^{(\ell)} \in \mathbb{R}^{h \times h}$ ,  $b_h^{(\ell)} \in \mathbb{R}^{1 \times h}$  הפלט  $o_t$  תלוי באופן ישיר רק בשכבה ה- $L$ , והוא מחושב על ידי:

$$o_t = H_t^{(L)} w_{hq} + b_q$$

כאשר  $w_{hq}^{(\ell)} \in \mathbb{R}^{h \times q}$ ,  $b_q^{(\ell)} \in \mathbb{R}^{1 \times q}$  הם הפרמטרים של שכבת הפלט.

ניתן כמובן להשתמש במצבים החבויים ברכיבי זיכרון GRU או LSTM, וכך לקבל Deep Gated RNN.

### 6.2.4 Bidirectional RNN

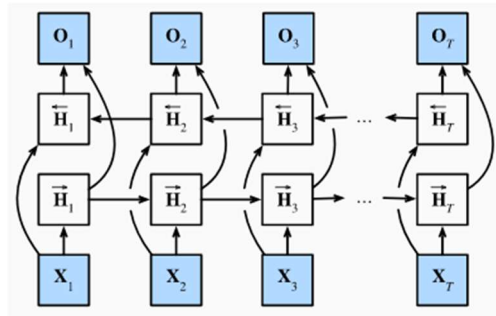
כל הרכיבים והרשתות שנידונו עד כה עסקו בסדרות שהולכות בכיוון אחד. זה אמנם המצב היותר מצוי, כמו למשל מחיר מניה, התפתחות גל בזמן ועוד, אך ישנם מצבים בהם יש סדרה שניתן לבחון אותה משני הכיוונים שלה. ניקח לדוגמא את משימת ההשלמה הבאה:

I am \_\_.

I am \_\_ hungry.

I am \_\_ hungry, and I can eat a big meal.

כעת נניח שבכל אחד מהמשפטים צריך לבחור את אחת מהמילים שבסט {happy, not, very}. כמובן שסוף הביטוי, במקרה וקיים, תורם מידע משמעותי על איזו מילה לבחור. מודל שאינו מסוגל לנצל את הידע שנוסף לאחר המילה החסרה יכול לפספס מידע חשוב, ולרוב יכול לנחש מילה שאינה מסתדרת עם המשך המשפט. כדי לבנות מודל שמתייחס לכל חלקי המשפט, יש לתכנן ארכיטקטורה שמאפשרת לנתח סדרה משני הכיוונים שלה. ארכיטקטורה כזו נקראת Bidirectional RNN, והיא למעשה מבצעת ניתוח של סדרה משני הכיוונים שלה במקביל. באופן הזה כל מצב חבוי נקבע בו זמנית על ידי הנתונים של שני מצבים חבויים אחרים – זה שלפניו וזה שאחריו.



איור 6.6 ארכיטקטורת Bidirectional RNN.

עבור כל כניסה  $x_t \in \mathbb{R}^{n \times d}$  נחשב במקביל שני מצבים חבויים –  $\vec{H}_t \in \mathbb{R}^{n \times h}$ , כאשר  $h$  זה מספר רכיבי הזיכרון בכל מצב חבוי. כל מצב מחושב באופן הבא:

$$\vec{H}_t = \phi \left( x_t w_{xh}^{(f)} + \vec{H}_{t-1} w_{hh}^{(f)} + b_h^{(f)} \right)$$

$$\vec{H}_t = \phi \left( x_t w_{xh}^{(b)} + \vec{H}_{t+1} w_{hh}^{(b)} + b_h^{(b)} \right)$$

כאשר  $w_{xh}^{(b)} \in \mathbb{R}^{d \times h}$ ,  $w_{hh}^{(b)} \in \mathbb{R}^{h \times h}$ ,  $b_h^{(b)} \in \mathbb{R}^{1 \times h}$  ו-  $w_{xh}^{(f)} \in \mathbb{R}^{d \times h}$ ,  $w_{hh}^{(f)} \in \mathbb{R}^{h \times h}$ ,  $b_h^{(f)} \in \mathbb{R}^{1 \times h}$  הם הפרמטרים של המודל. לאחר החישוב של  $\vec{H}_t$  ו-  $\vec{H}_{t+1}$  משרשרים אותם יחד ומקבלים את  $H_t \in \mathbb{R}^{n \times 2h}$ , ובעזרתו מחשבים את המוצא:

$$o_t = H_t w_{hq} + b_q$$

כאשר  $w_{hq} \in \mathbb{R}^{2h \times q}$ ,  $b_q \in \mathbb{R}^{1 \times q}$  הם הפרמטרים של שכבת הפלט.

השימוש ברשת דו-כיוונית צריך להיות מושכל, ולא תמיד הוא אפשרי באופן מלא. למשל כאשר רוצים לחזות מילה באמצע משפט, יש לבצע את החישוב של המצבים החבויים באופן זהיר, כיוון שלא כל המצבים החבויים יכולים להיות ברי חישוב. כשמסתכלים על המשפט מההתחלה לסוף, חישוב המצבים החבויים של האיברים שאחרי המילה החסרה נהיה בעייתי, שהרי לא ניתן לחשב את האיבר שאחרי המילה החסרה על סמך המילה החסרה. בנוסף לכך הרשת מאוד איטית באופן יחסי, כיוון שיש שרשרת גרדיאנטים כפולה – אחת לכל כיוון. בפועל, השימוש ברשת כזו הוא לא נפוץ כל כך, והוא מתאים למספר משימות ספציפיות.