# Ad Exchange Workshop 2016-17

# PineApple – Design Specification

# 8/1/2017

# <u>מגישים:</u>

אורי בר אל	305135956
אייל וסרמן	305210189
יוסי דדוש	203317565
שני לויים	201507845



# Ad Exchange Workshop 2016-17

#### PineApple - Design Specification

# 

#### הקדמה

נשים לב להבחנה הבאה הנובעת מה-specification של המשחק:

$$\frac{R_i}{10 \cdot O} < B_i \cdot 10^3 < R_i \cdot Q$$

של reach- הוא ה- $R_i$ ו-, i- הוא ה-קמפיין היל הוא התקציב שאנו דורשים עבור הקמפיין היל הוא ה-Q העדכני,  $B_i$  הוא ה- $B_i$  הוא ה- $B_i$  הוא ה- $B_i$  האמפיין ה- $A_i$  כמו כן, עבור הקמפיין ה- $A_i$  נגדיר את  $B_i$  להיות קבוצת הימים שבהם הקמפיין פעיל וקבוצת הסגמנטים אליהם מופנה הקמפיין בהתאמה.

כעת, נגדיר את פונקציית האינדיקטור הבאה:

$$\psi_{s,d,i} = \begin{cases} 1, & s \in S_i, d \in D_i \\ 0, & o.w. \end{cases}$$

d ביום s ביום של סגמנט s

$$demand(s,d) = \frac{\sum_{i \in C} \frac{1}{|s|} \cdot \psi_{s,d,i} \cdot \frac{R_i}{|D_i|}}{\sum_{s' \in S} \sum_{i \in C} \frac{1}{|s'|} \cdot \psi_{s',d,i} \cdot \frac{R_i}{|D_i|}}$$

. כאשר S היא קבוצת הסגמנטים כולה ו-C היא קבוצת כל הקמפיינים שהמשחק הציע במשחק הנוכחי

 $d \leq d' + 2$  אם d' אבור כל מדויקת עבור כל נוסחה אז נוסחה לו היע מדויקת עבור כל

אולם, בימים המקיימים d > d' + 2, **עשויים** להתחיל קמפיינים אשר יעלו את מידת הביקוש של סגמנט מסוים, ועליהם אין לנו כל מידע ביום d' בו מתבצע החישוב. לכן, נרצה להוסיף גורם תיקון למדד הנ"ל. גורם תיקון זה ישערך את הביקוש העתידי שיתווסף לכל סגמנט ע"י קמפיינים עתידיים. גורם תיקון זה יחושב כקמפיין דמה שיסמלץ את אי הידיעה על פי ההיסטוריה.

נתייחס ל $\sigma(s, ilde{d})$  כקמפיין אשר פונה לסגמנט s (מסוים) בלבד. בעבור קמפיין זה, נחשב את הסטטיסטיקות  $\sigma(s, ilde{d})$  לפי הימים הקודמים (הרלוונטיים רק עבור אותו סגמנט s). משך הקמפיין עבור קמפיין זה (ה $D_i$  שלו) ייקבע על פי ממוצע מספר הימים של קמפיינים שהתחילו ביום ה $ilde{d}$  על בסיס סטטיסטיקות של משחקים קודמים, וה t שלו) הוא ממוצע של ה-t היפנה לסגמנט ה-t על בסיס סטטיסטיקות קודמות. קודמות מוכפל בהסתברות שקמפיין שמתחיל ביום הt יפנה לסגמנט ה-t על בסיס סטטיסטיקות קודמות.

-ב  $\mathcal{C}$  נחליף את demand(s,d) ב-

$$C' = C \cup \{\sigma(s, \tilde{d}) | d' + 2 < \tilde{d} \le d\}$$

(כך:  $S'\subseteq S$  כך: גרחיב את ההגדרה הנ"ל לקבוצת סגמנטים

$$demand(S',d) = \sum_{s' \in S'} demand(s',d)$$

:וכן עבור קבוצת ימים D' כך

$$demand(S', D') = \frac{1}{|D'|} \sum_{d' \in D'} demand(S', d')$$

הערה: מכיוון שאנו לא יודעים מהם הקמפיינים שמוקצים ביום ה-0 ליתר השחקנים, נשערך אותם באופן דומה הערה: מכיוון שאנו לא יודעים מהם הקמפיינים שמוקצים ביום ה-0 ליתר השחקנים, נשערך אותם באופן דומה ונוסיף לקבוצה  $\mathcal{C}'$ .

# Campaign Opportunity Bid -קביעת ה

. כאשר  $\sigma^2$ עבור  $\mu$  וותם נמצא בהמשך,  $\overline{\widetilde{B_i}=demand(S_i,D_i)\cdot R_i\cdot lpha}$  נגדיר

. הוא גורם שנועד למנוע מהסוכן להיות צפוי בבחירותיו. lpha

נסתכל על התנאי הבא:

$$\frac{R_i}{10 \cdot O} < \widetilde{B}_i \cdot 10^3 < R_i \cdot Q$$

אם התנאי לא מתקיים, נעדכן את ערכו של  $\widetilde{B}_{l}$  באופן הבא:

$$\widetilde{B}_i = \mathrm{R}_\mathrm{i} \cdot rac{\mathrm{Q}}{10^3} - \epsilon$$
 :אם  $\widetilde{B}_i \cdot 10^3 \geq \mathrm{R}_\mathrm{i} \cdot \mathrm{Q}$  אם -

$$\widetilde{B_i} = rac{R_i}{10^4 \cdot 0} + \epsilon$$
 אם  $\widetilde{B_i} \cdot 10^3 \leq rac{R_i}{10 \cdot 0}$  אם  $-$ 

## <u>שערוך הרווחיות של קמפיין</u>

נשתמש באלגוריתם AdaBoost עם decision stumps (עצי החלטה בגודל 1) שיתבסס על היסטוריית משתמש באלגוריתם features הבאים:

- d היום ullet
- $\widetilde{B}_i$  התקציב •
- יום התחלת הקמפיין
  - יום סיום הקמפיין
    - $S_i$  הסגמנט •
- $R_i$  מספר ה-*impressions* הדרושים
  - video-קבוע ה
  - mobile-קבוע ה
  - אחוז השלמת הקמפיין
  - הרווח כתוצאה מהקמפיין
    - $demand(S_i, D_i)$  •

-1 או -1 (אם הקמפיין לא רווחי) או +1 (אם הקמפיין לא רווחי) תתבצע כדלהלן:

- 1. אם הושלמו לפחות 100% מהקמפיין והרווח מהקמפיין גדול מאפס אז ההחלטה היא 1.
- .2. אם הושלמו לפחות 90% מהקמפיין והרווח מהקמפיין גדול מ- $rac{\widetilde{B_l}}{R_s}\cdot 0.02$  אז ההחלטה היא 1.
- .1 אם הושלמו לפחות 80% מהקמפיין והרווח מהקמפיין גדול מ- $rac{\widetilde{B_l}}{R_l}$  אז ההחלטה היא.
  - -1 בכל מקרה אחר, ההחלטה היא -1

#### <u>Bi בפועל: Campaign Opportunity Budget-</u>

$$B_i = \begin{cases} \widetilde{B_i} & \textit{the campaign is profitable} \\ \textit{maximal valid budget} = R_i \cdot \frac{Q}{10^3} - \varepsilon & \textit{o.w.} \end{cases}$$

## UCS Bid-קביעת

ה-UCS bid ביום ה-d ייקבע בשני שלבים:

- $.l_d$  ,d- הרצויה ביום ה-UCS קביעת רמת
- $b_{\mathit{UCS}}(l_d)$  :שיערוך המחיר הדרוש על מנת לזכות ברמה זו: ullet

## $l_d$ הרצויה: UCS- הרצויה

נקבע את רמה זו כך: יהי  $I_{target,i}$  כמות ה-mpressions שאנו מעוניינים להשיג בקמפיין ה- $I_{target,i}$  כמות ה- $I_{target,i}$  שהושגו עד היום ה- $I_{target,i}$  לא כולל) בקמפיין ה- $I_{target,i}$  שהושגו עד היום ה- $I_{target,i}$  שהושגו עד היום ה- $I_{target,i}$ 

$$Accuraccy(l_d) = \operatorname{argmax}_{i \in C} \left[ \frac{I_{target,i} - I_i(d)}{\operatorname{DaysToGo}(i)} \cdot \frac{1}{|S_i|} \right]$$

כאשר פונקציית ה-accuraccy(l) הבאה ו-UCS מעגלת" מעלה מידת הדיוק של "כאשר פונקציית ה-accuraccy(l) הדרגה ה-b.

#### $b_{HCS}(l_d): l_d$ שיערוך המחיר הדרוש על מנת לזכות ברמה

,תחילה נשערך את המחיר הצפוי  $b_{\mathit{UCS}}(l_d)_{\mathit{pred}}$  על-ידי אלגוריתם רגרסיה

[ למשל Support Vector Machine) SVM עם kernel אופטימלי, כדוגמת (Support Vector Machine) אותו נחשב בהמשך (שישתמש ב-features הבאים:

- .d היום
- (d-1-מנט s (נזכיר: חישוב זה מדויק עבור היום ה-d כשהוא מבוצע ביום (נזכיר: חישוב זה מדויק עבור היום ה-d
  - מתוך כלל השחקנים. אחוז השחקנים שיחזיקו בקמפיין פעיל ביום ה-d
  - מתוך כלל השחקנים. אחוז השחקנים שיחזיקו בקמפיין שיומו האחרון הוא d

 $l_d$  אלגוריתם זה ישערך את הערך הבא של  $b_{UCS}(l_d)_{vred}$  בסדרת המחירים של

:דלהלן exponential smoothing-יקבע ע"י שימוש ב-bid ייקבע ע"י שימוש ב

d-1נסמן ב- $l_{d-1}$  את הרמה בפועל ביום ה-1 מ-d-1 וב- $l_{d-1}$  את הרמה בפועל ביום ה-1

$$\Delta = l_{d-1} - l_{d-1}$$
:נסמן

:כעת נקבע את  $b_{\mathit{UCS}}(l_d)$  באופן הבא

$$.b_{UCS}(l_d) = 0$$
 אם  $l_d = 8$  אם -

:אחרת

$$1 \leq l_d + \Delta \leq 8$$
 אם כ

$$b_{UCS}(l_d) = (1 - \alpha) \cdot b_{UCS}(l_d)_{pred} + \alpha \cdot b_{UCS}(l_d + \Delta)_{pred}$$

$$: l_d + \Delta < 1$$
 אם

$$b_{UCS}(l_d) = \left[ (1 - \alpha) \cdot b_{UCS}(l_d)_{pred} + \alpha \cdot b_{UCS}(1_d)_{pred} \right] \cdot \beta$$

:אם 
$$\delta \geq \delta$$
 אז אז  $l_d + \Delta \geq \delta$  אז

$$b_{UCS}(l_d) = \left[ (1 - \alpha) \cdot b_{UCS}(l_d)_{pred} + \alpha \cdot b_{UCS}(8_d)_{pred} \right] \cdot \gamma$$

. נגדיר בהמשך באופן האופטימלי שנמצא  $lpha,eta,\gamma$  ואת  $0\leqlpha\leq1,\ eta>1,\ 0\leq\gamma<1$  כאשר:

Bid Bundle קביעת

#### קביעת Price per Impression ממוצע לקמפיין

יהי מקסם impressions- ממות ה-I $_{target,i}$  משנו מעוניינים להשיג בקמפיין ה-i, כאשר גודל זה נקבע כך שהוא ימקסם את הפונקציה הבאה:

$$f(I,\bar{p}) = TotalProfit(I) \cdot Q^{\alpha}(I)$$

יהוא פרמטר שנועד לתת משקל שונה ל-Q וערכו האופטימלי וimpression כאשר המחיר הממוצע ל- $ar{p}$  ייקבע בהמשר.

הערה: אנו מניחים כי מקסימום לפונקציה f ישיג בו-זמנית רווח כספי גדול יחד עם שימור  $Quality\ rate$  גבוה. כאמור, נרצה למקסם את הפונקציה:

$$f(I,p) = (ERR(I) \cdot B_i - \bar{p} \cdot I) \cdot ((1-\eta)Q_{old} + \eta \cdot ERR(I))^{\alpha}$$

על-מנת למצוא מקסימום לפונקציה זו, נשתמש בתנאי היוריסטי זה:

$$\bar{p} = \frac{demand(Si, D_i) \cdot B_i}{I_{target, i}}$$

כלומר, נקבל:

$$f(I,\bar{p}) = (ERR(I) \cdot B_i - p \cdot demand(S_i, D_i) \cdot B_i) \cdot ((1 - \eta)Q_{old} + \eta \cdot ERR(I))^{\alpha}$$
$$f(I) = B_i \cdot (ERR(I) - demand(S_i, D_i)) \cdot ((1 - \eta)Q_{old} + \eta \cdot ERR(I))^{\alpha}$$

.brute force ממצא אותו ע"י המבוקש. נמצא אותו ע"י ו $I_{target,i}$  האחרונה האחרונה הוא

#### קביעת ה-Bid Bundle עצמו

שאנו מעוניינים להשיג ביום targeted impressions-עבור הממפיין ה-i נרצה לקבוע את כמות ה-i עבור הקמפיין ה-i.  $l_{t,i,d+1}$  ביום ה-d , ונסמן ערך זה ב- $l_{t,i,d+1}$ .

$$I_{t,i,d+1} = \max\left\{|S_i| \cdot Accuracy(l_{d+1}-1), \; \left(I_{target,i} - I_i(d+1)\right) \cdot Accuracy(l_{d+1}-1)\right\}$$

demand(s,d+1)- נמיין כעת את הסגמנטים ששייכים ל- $S_i$  בסדר עולה בהתאם

 $I_{t,i,d+1}$  הוא  $Accuracy(l_{d+1}-1)$  המצרפי כפול המצרפי בסדרה הממויינת בסדרה הממויינת הראשונים בסדרה הממויינת שגודלם המצרפי לפחות. לכל אחד מהסגמנטים  $s_i$  הללו נייצר bid

$$\left\{ \begin{array}{l} \textbf{price per impression} \colon \bar{p} \cdot demand(s_j, d+1), \\ \textbf{number of impressions limit} \colon size \cdot Accuracy(l_{d+1}-1), \\ \textbf{total price limit} \colon \bar{p} \cdot demand(s_j, d+1) \cdot size \cdot Accuracy(l_{d+1}-1) \end{array} \right\}$$

כלומר נקבל את סדרת ה-bid-ים הבאה:

$$\begin{cases} \bar{p} \cdot demand(s_1, d+1), \\ |s_1| \cdot Accuracy(l_{d+1}-1), \\ \bar{p} \cdot demand(s_1, d+1) \cdot |s_1| \cdot Accuracy(l_{d+1}-1) \end{cases}$$

$$\begin{cases} \bar{p} \cdot demand(s_2, d+1), \\ |s_2| \cdot Accuracy(l_{d+1}-1), \\ \bar{p} \cdot demand(s_2, d+1) \cdot |s_2| \cdot Accuracy(l_{d+1}-1) \end{cases}$$

...

$$\left\{ \begin{aligned} &\bar{p} \cdot demand(s_k, d+1), \\ &(I_{t,i,d+1} - \sum_{j=1}^{k-1} \left| s_j \right|) \cdot Accuracy(l_{d+1} - 1), \\ &\bar{p} \cdot demand(s_k, d+1) \cdot (I_{t,i,d+1} - \sum_{j=1}^{k-1} \left| s_j \right|) \cdot Accuracy(l_{d+1} - 1) \end{aligned} \right\}$$

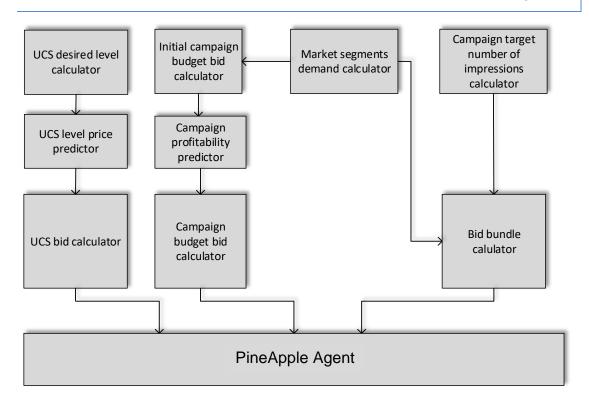
בסגמנט ה-k, כפי שנראה, ייתכן ונמלא רק חלק ממנו, על מנת לא לקבל יותר targeted impressions מאשר שהתכוונו.

נשים לב כי מתקיים:

$$\sum_{j=1}^{k} size(s_{j}) \cdot \frac{p_{j}}{demand(s_{j}, d+1)} = \begin{bmatrix} when substituting: \\ p_{j} \equiv \bar{p} \cdot demand(s_{k}, d+1) \end{bmatrix} = \bar{p} \cdot I_{t, i, d+1}$$

כנדרש.

#### ארכיטקטורה



#### <u>Classes</u>

- . אחראית על חישוב ה-CalcTargetedImp אחראית על חישוב ה-CalcTargetedImp
  - שאנו מעוניינים להשיג. CalcPricePerImp אחראית על קביעת כמות ה-CalcPricePerImp
    - .Bid Bundle אחראית על קביעת CalcBidBundle •
  - . אחראית על חישוב הביקוש של סגמנט ספציפי s אחראית על חישוב הביקוש של המנט CalcSegDemand •
    - התחלתי עבור הקמפיין. CalcInitBudgetBid אחראית על קביעת
    - . אחראית על שערוך הרווחיות של קמפיין CampaignProfitabilityPredictor •
  - CalcBudgetBid אחראית על קביעת במmpaign Opportunity Budget אחראית על קביעת הרalcBudgetBid התחשבות בכמות הרווחיות של הקמפיין.
    - הרצויה. UCS אחראית על קביעת רמת CalcUCSDesired •
- הרצויה. UCS אחראית על שערוך המחיר הצפוי עבור רמת UCSLevelPricePredictor
  - הרצויה. UCS אחראית על חישוב ה bid אחראית על חישוב CalcUCSBid

#### **Datasets**

סטטיסטיקות ממשחקים קודמים על מנת שנוכל לעשות predictions ו-classifications על סמך ההיסטוריה. סטטיסטיקות אלו יכללו מידע ממשחקים שאנחנו הרצנו, מידע שנאסוף בין משחק למשחק לאורך התחרות, וכן מידע שנאסוף בזמן המתרחש ביום המשחק עצמו.

# Ad Exchange Workshop 2016-17

# PineApple – Design Specification

- מידע אודות הקמפיינים השונים שהוקצו לאורך ימי המשחק: בכמה הם נקנו, לאיזה סגמנטים הם פנו,
   מה היה הרוח מאותם קמפיינים, מה היה אחוז ההשלמה שלהם,
   ומה היה השינוי באיכות לפני ואחרי.
  - מחירים של רמות UCS בכל יום.
  - עומסים של סגמנטים בימים שונים (מבחינת ביקוש עבור אותו סגמנט על סמך העבר, ועל סמך
     הסטטיסטיקות במסמך המשחק).
    - כמה סוכנים מחזיקים בקמפיין בכל יום.
    - כמה סוכנים שונים זוכים ביותר קמפיינים מהשאר.