

Project template

Matjaž Pogačnik

faculty of computer and information science
večna pot 113
1000 ljubljana

Abstract. Kratak opis ideje

Key words: equiz, rating

1 INTRODUCTION

Ena izmed funkcionalnosti aplikacije eQuiz je rating študentov in nalog preko Elo rating sistema. Študent se sooči z nalogo in na ta način se iztočasno izračuna rating študenta in rating naloge, kot bi igrala študent in naloga šah. Študent lahko na nalogo odgovori prav ali napačno, kar je ekvivalentno temu, da študent naloge premaga ali proti njej izgubi. Pojavijo pa se pomankljivosti takega rating sistema.

Če uporabljamo eQuiz za spremljanje ratinga študentov in nalog v sklopu določenega predmeta, bo proti številu študentov, ki bodo v tem letu aktivni, število nalog navadno mnogo večje. To pa pomeni, da bodo, dokler študentje ne rešujejo samih nalog, ti prejeli posodobitev ratinga veliko večkrat kot kot posamezna naloga. Še več posodobitev pa študentje, ki so pri reševanju nalog bolj aktivni. Torej ratingini, pripisani določeni nalogi ali študentu lahko izvirajo iz več ali manj reševanj, kar naredi rating bolj ali manj verodostojen. Zaupanje v določen rating lahko tako iz posamezne številke raje razširimo na interval zaupanja.

2 GLICKO RATING

Za tak pristop je primeren Glicko rating, ki poleg ratinga za posameznega igralca (študent ali naloga) vpeljuje še deviacijo RD , ki nam omogoča predstavitev ratinga posameznega igralca kot 95% interval zaupanja:

$$(r - 1.96RD, r + 1.96RD) \quad (1)$$

pri čemer se RD manjša ob vsakem updatu ratinga, kjer se igralec sooči z drugim igralcem (ali več njih)

$$RD' = \sqrt{\left(\frac{1}{RD^2} + \frac{1}{d^2}\right)^{-1}} \quad (2)$$

kjer RD predstavlja deviacijo pred posodobitvijo, d^2 pa je definiran kot

$$d^2 = \left(q^2 \sum_{j=1}^m (g(RD_j))^2 E(s|r, r_j, RD_j) (1 - E(s|r, r_j, RD_j)) \right)^{-1} \quad (3)$$

$$q = \frac{\ln 10}{400} = 0.0057565 \quad (4)$$

$$E(s|r, r_j, RD_j) = \frac{1}{1 + 10^{-g(RD_j)(r-r_j)/400}} \quad (5)$$

$$g(RD) = \frac{1}{\sqrt{1 + 3q^2(RD^2)/\pi^2}} \quad (6)$$

Nov rating r' se izračuna po formuli

$$r' = r + \frac{q}{1/RD^2 + 1/d^2} \sum_{j=1}^m g(RD_j) (s_j - E(s|r, r_j, RD_j)) \quad (7)$$

Zgornje formule so posplošene za posodobitev ratinga r in deviacije RD igralca proti skupini m nasprotnikov z deviacijami RD_1, RD_2, \dots, RD_m in ratingi r_1, r_2, \dots, r_m . s_1, s_2, \dots, s_m predstavljajo izide, ki so lahko 0 ali 1, za izgubo ali zmago.

Igralčev RD se ne posodablja samo, ko se ta sooča, temveč tudi ob preteku določene časovne periode, kar predstavlja zniževanje verodostojnosti trenutnega ratinga, če igralec določen čas ne igra. Tako se njegov RD posodobi kot

$$RD = \min \left(\sqrt{RD_{old}^2 + c^2}, 350 \right) \quad (8)$$

konstanta c je, poleg maksimalne deviacije, ki je v tem primeru 350, edini parameter, ki ga nastavlja administrator sistema. Več o tem v kontekstu equiza v poglavju X

Matematične izpeljave formul so na voljo na tukaj

Iz formul vidimo, da je r' odvisen od RD igralca in ni uravnotežen tako, kot je pri Elo sistemu, kjer se zmagovalcu zviša rating toliko, kot se poražencu zniža. Ker naj bi velikost RD odražala koliko informacije imamo o igralcu, se v iteraciji ocenjevanja, kjer ima en igralec velik RD , drug pa majhen, prvemu zviša veliko več, kot se drugemu zniža, saj vemo, da je rating prvega nezanesljiv, rating drugega pa je. Enako se v tem primeru ne more upravičeno znižati rating drugega igralca toliko, kot bi se, če bi bil rating njegovega soigralca zanesljiv.

3 IZRAČUNI IZ EQUIZ PODATKOV

A useful way to summarize a player's strength is through a confidence interval (or more particularly, given the quasi-Bayesian derivation of the Glicko system, a "credible" interval) rather than just reporting a rating. The confidence interval has the interpretation of reporting the interval of plausible values for the player's actual strength, acknowledging that a rating is merely an estimate of a player's unknown true strength. A common choice is to report a 95% confidence interval which provides 95% confidence that the player's true ability is within the interval. The formula for a 95% confidence interval for a player with rating r and ratings deviation RD is given by

3.1 Pridobljeni podatki

3.2 Trenutni rating sistem - ELO

3.3 Glicko rating na pridobljenih podatkih

S tem pridobimo v primeru študentov informacijo o sprotnem delu, saj bo RD manjši za učence, ki so pogostejše ocenjeni (poleg opravljenih sprotnih preverjanj še naključna reševanja kvizov/nalog), kar kaže na več/manj sprotnega dela. (Glede na spreminjanje RD lahko spremljamo delo učenca kot nekakšen koeficient napredka/ak.vnos.) Za nasprotnika učencu – nalogo, pa deviacija predstavlja kdaj je bila naloga nazadnje ocenjena, torej koliko je njena ocena zanesljiva. V primeru učenca, ki izbira naloge iz zbirke na equizu, pa lahko naloge z veliko deviacijo idenfificiramo kot neprijetne (malo učencev se lo. naloge). Reciklirane naloge bodo torej tudi večkrat nastopile na preverjanjih in bo natančnost njenih ra.ngov večja (dobro za parametrizirane naloge, ker se zaradi njihove narave lahko večkrat pojavijo v preverjanjih) Ra.ng nalog, ki se pojavijo na izpitu, pa bo še vedno zanesljiv, saj bo v is. iteraciji nalogo reševalo veliko učencev. Ra.ng učenca/naloge, ki je neak.ven čez določen časovni interval se ustrezno zmanjša, kar je poleg maksimalne deviacije edini parameter, ki ga je potrebno nastaviti kot administrator. Kako sistematično določamo ta parameter

je opisano v dodatnem članku o glicko, vendar ga lahko verjetno vezemo na redna preverjanja kot npr. kolokvije. Ker se da predmet opravi. samo s kolokviji celotno snov sta.s.ke razdelijo na 5 delov. Torej bo študent, ki opravi samo eno preverjanje od pe.h ustrezno imel manjši ra.ng predvsem pa večjo deviacijo (če je opravljal samo prvega se bo njegov RD š.rokrat zviševal do konca semestra), saj imamo informacijo o njegovem znanju čedalje bolj nezanesljivo, ker vemo čedalje manj koliko študent dejansko ve o sta.s.ki odkar je reševal .s. kolokvij (pričakuje se, da študent tekom leta ve več in več o sta.s.ki).

Lemma 3.1. $\ell = \varepsilon + t(p-1)(q-1)$.

Proof.

$$\begin{aligned}\ell &= \varepsilon + r(q-1) \\ &= \varepsilon + t(p-1)(q-1)\end{aligned}$$

■

Theorem 3.2. $\ell \equiv \varepsilon \pmod{\varphi(n)}$.

Proof. By Lemma 3.1 and (??) we have $\varepsilon \bmod \varphi(n) = \ell$.

■

Corollary 3.3. $\exists k \in \mathbb{Z} : \ell - \varepsilon = k\varphi(n)$.

Proof. Follows by Theorem 3.2.

■

4 NOVE FUNKCIONALNOSTI V EQUIZU

4.1 Implementacija

5 CONCLUSION

conclusion