Masarykova univerzita Fakulta informatiky



Názov diplomovej práce

DIPLOMOVÁ PRÁCA

Martin Demko

Prehlásenie

Prehlasujem, že táto diplomová práca je mojím pôvodným autorským dielom, ktoré som vypracoval samostatne. Všetky zdroje, pramene a literatúru, ktoré som pri vypracovaní používal alebo z nich čerpal, v práci riadne citujem s uvedením úplného odkazu na príslušný zdroj.

Vedúci práce: RNDr. David Šafránek, Ph.D.

Poďakovanie

Zhrnutie

Kľúčové slová

Obsah

| 1 | Základné pojmy | | |
|---|------------------|---|----|
| | 1.1 | LTL - Lineárna Temporálna Logika | 3 |
| | 1.2 | Büchiho automat | 5 |
| | 1.3 | Zákon o mass action kinetike | 6 |
| | 1.4 | Michaelis-Mentenovej a Hillova kinetika | 7 |
| | 1.5 | <i>Model checking</i> | 1 |
| | 1.6 | Farebný model checking | 1 |
| | 1.7 | Vstupný model | 1 |
| | 1.8 | Abstrakcia | .5 |
| 2 | Podobné nástroje | | 6 |
| | 2.1 | <i>BioDiVinE 1.0</i> | 6 |
| | 2.2 | <i>PEPMC</i> | 6 |
| | 2.3 | <i>RoverGene</i> | 6 |
| | 2.4 | <i>ParaSim</i> | 6 |
| 3 | BioI | Di Vin E 1.1 | 7 |
| 4 | Imp | lementácia | 8 |
| 5 | Pou | žitie programu | 9 |
| 6 | Case | estudy | 20 |
| 7 | 7áve | or 2 | 1 |

Úvod

Základné pojmy

Než začneme zachádzať hlbšie do problematiky tejto práce a opisovať postupy a nástroje v nej použité, je potrebné vysvetliť na počiatku niekoľko pojmov. Tieto sa v práci mnohokrát opakujú a ich včasným uvedením predídeme nepochopiteľ nosti textu.

1.1 LTL - Lineárna Temporálna Logika

Temporálna logika obecne je špeciálna vetva logiky zaoberajúca sa logickou štruktúrou výrokov v čase. Je to formalizmus vhodný pre overovanie vlastností formálnych dynamických systémov resp. matematických modelov.

Lineárna temporálna logika (ďalej len LTL) je najjednoduchšia verzia temporálnej logiky, ktorá neumožňuje vetvenie času ani kvantifikátory. Môžeme ju považovať tiež za konkrétny výpočtový kalkulus pracujúci s tzv. formulami, definovanými nasledujúcou syntaxou:

Atomické propozície (d'alej len *AP*)

$$A > 0$$

 $B \le 5.834$
 $C \ne "nie"$
 $atd'...$

Logické operátory

```
\neg, \lor — základné logické operátory 
 \land, \rightarrow, \leftrightarrow, true, false — odvodené logické operátory
```

Temporálne operátory

- $\mathbf{X}\phi$ \mathbf{neXt} , vyjadruje platnosť ϕ v d'alšom stave
- $\mathbf{G}\phi$ \mathbf{G} lobal, vyjadruje trvalú platnosť ϕ

- $\mathbf{F}\phi$ Future, vyjadruje platnosť ϕ v niektorom z budúcich stavov
- $\psi \mathbf{U} \phi$ Until, vyjadruje platnosť ψ až do kedy nezačne platiť ϕ
- $\psi \mathbf{R} \phi$ Release, vyjadruje platnosť ϕ , až dokedy nezačne platiť ψ a to vrátane tohto bodu. Ak ψ nikdy nezačne platiť, musí ϕ platiť do nekonečna

 $kde \phi a \psi sú atomické propozície$

Potom platí nasledujúce:

- Ak $p \in AP$, tak p je formula.
- Ak f a g sú formule, tak $\neg g$, $f \lor g$, $f \land g$, $f \to g$, $f \leftrightarrow g$, $\mathbf{X}g$, $\mathbf{F}g$, $\mathbf{G}g$, $f \cup g$ a $g\mathbf{R}f$ sú formule.

Takto vytvorená LTL formula môže byť splniteľná nekonečnou postupnosť ou pravdivých vyhodnotení jednotlivých $p \in AP$. Túto postupnosť si možno predstaviť ako nekonečné slovo w, pre ktoré platí $w = a_0, a_1, a_2, \ldots$ a kde a_i je pravdivostná hodnota nejakej $p \in AP$. Nech $w(i) = a_i$ a $w^i = a_i, a_{i+1}, \ldots$ je podpostupnosť alebo sufix slova w. Potom formálna definícia relácie splniteľnosti \models medzi slovom w a LTL formulov vyzerá:

•
$$w \models p$$
, $ak \ p \in AP \ \ \ p = w(0)$

•
$$w \vDash \neg \phi$$
, ak ϕ a ψ sú LTL formule $\bigwedge w \nvDash \phi$

•
$$w \vDash \phi \lor \psi$$
, $ak \ w \vDash \phi \bigvee w \vDash \psi$

•
$$w \models \mathbf{X}\phi$$
, $ak \ w^1 \models \phi$

•
$$w \models \phi \mathbf{U} \psi$$
, $ak \exists i, i \geq 0 \land w^i \models \psi \land \forall k, 0 \leq k < i \land w^k \models \phi$

Predchádzajúce platí pre základné logické a temporálne operátory, ktoré majú ale dostatočne expresívnu silu, aby s ich pomocou mohli byť zadefinované ľubovolné LTL formule. Ovšem pre uľahčenie zápisu aj čítania, si môžeme dodefinovať rozšírenú paletu operátorov za predpokladu platnosti predchádzajúcich pravidiel:

•
$$\phi \wedge \psi \equiv \neg (\neg \phi \vee \neg \psi)$$
, ak ϕ, ψ sú LTL formule

•
$$\phi \to \psi \equiv \neg \psi \lor \psi$$
,

$$\bullet \qquad \phi \leftrightarrow \psi \equiv (\phi \to \psi) \lor (\psi \to \phi),$$

• true
$$\equiv p \vee \neg p$$
, ak $p \in AP$

- false $\equiv \neg true$,
- $\bullet \qquad \phi \mathbf{R} \psi \equiv \neg (\neg \phi \mathbf{U} \neg \psi),$
- $\mathbf{F}\phi \equiv \mathbf{true}\mathbf{U}\phi$,
- $\mathbf{G}\phi \equiv \neg \mathbf{F} \neg \phi$,

Napriek tomu, že je LTL tou najprimitívnejšou temporálnou logikou, jej prevod do Büchiho automatu je v najhoršom prípade exponenciálne zložitý. Dôvod tohto prevodu bude vysvetlený v kapitole 1.5. [1][2]

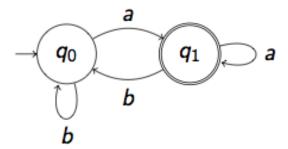
1.2 Büchiho automat

Automat obecne je matematický model stroja s konečným množstvom pamäte spracovávajúci vstup o neznámej veľkosti. Kvôli obmedzeniu pamäte ho nazývame konečným automatom. Vstup sa nazýva slovo a môže byť konečný aj nekonečný. Büchiho automat je potom najjednoduchším konečným automatom nad nekonečným slovom a preto patrí do skupiny ω -automatov.

Formálne je konečný automat \mathcal{A} pätica $(\Sigma, Q, \Delta, Q_0, F)$, pre ktorú platí:

- Σ je konečná abeceda
- *Q* je konečná množina stavov
- $\Delta \subseteq Q \times \Sigma \times Q$ je relácia nazývaná prechodová funkcia
- $Q_0 \subseteq Q$ je podmnožina množiny stavov, nazývaná iniciálne stavy
- $F \subseteq Q$ je podmnožina množiny stavov, nazývaná akceptujúce stavy

Príklad jednoduchého automatu je daný na obrázku 1.1.Automat nad konečným slovom akceptuje toto slovo, ak po prejdení posleného znaku slova zodpovedajúceho prechodu medzi dvoma stavami, je tento posledný stav v množine F. Avšak automat nad nekonečným slovom nemôže nikdy prejsť cez posledný znak. Preto takýto automat akceptuje nekonečné slovo len v prípade, že počas prechádzania slova je aspoň jeden stav navštívený nekonečne často a zároveň tento stav patrí aj do množiny F. [3] [4]



Obr. 1.1: Jednoduchý automat $\mathcal{A}: \Sigma = \{a,b\}, Q = \{q_0,q_1\}, \Delta = \{(q_0,a,q_1),(q_0,b,q_0),(q_1,a,q_1),(q_1,b,q_0)\}, Q_0 = \{q_0\}, F = \{q_1\}$

1.3 Zákon o mass action kinetike

Tento zákon vyjadruje základné pravidlo fungovania chemických reakcií. Konkrétne rýchlosť s akou chemické substancie, či už veľké makromolekuly alebo malé ióny, do seba narážajú a interagujú za tvorby nových chemických látok. Predpokladajme, že substráty A a B spolu reagujú za vzniku novej látky, produktu C,

$$A + B \xrightarrow{k} C. \tag{1.1}$$

Rýchlosť tejto reakcie predstavuje rýchlosť tvorby produktu C, a síce $\frac{d[C]}{dt}$, ktorá stelesňuje počet kolízií za jednotku času medzi reaktantami A a B a zároveň pravdepodobnosť, že tieto kolízie majú dostatočnú energiu na prekonannie aktivačnej energie reakcie. To samozrejme záleží po prvé na koncentrácii reaktantov, ale aj na ich tvare a veľkosti a tiež na teplote a ph roztoku. Kombináciou týchto a aj ďalších faktorov dostávame:

$$\frac{d[C]}{dt} = k[A][B] \tag{1.2}$$

Identifikácia vzťahu 1.2 s rovnicou 1.1 sa nazýva zákon mass action kinetiky (z ang. law of mass action) a konštanta k je potom rýchlostná konštanta (z ang. rate constant) tejto reakcie.

V skutočnosti nejde o zákon ako taký. Nie je to neporušiteľ né pravidlo ako Newtonov gravitačný zákon, ale skôr veľ mi užitočný model, ktorý však nemusí byť vo všetkých prípadoch validný. [5]

Michaelis-Mentenovej a Hillova kinetika

Je nutné začať od enzýmovej kinetiky, pretože práve tá bola hlavným katalyzátorom pre objavenie nových spôsobov modelovania chemických reakcií. Tiež je dobré si uvedomiť, prečo tomu tak bolo. Enzýmová kinetika totiž patrí medzi niekoľko prípadov, v ktorých použitie mass action kinetiky nie je validné. Podľa nej sa so zvyžujúcou koncentráciou substrátu S zvyšuje rýchlosť reakcie zlučovania s enzýmom E lineárne. Zatiaľ čo v *in-vivo* prípade táto rýchlosť postupne konverguje k určitému maximu, cez ktoré sa nedá dostať ani dodatočným zvýšením koncentrácie substrátu S.

Model, ktorý vysvetľoval túto odchýlku od zákona o mass action kinetike bol prvý krát prezentovaný v roku 1913 nemeckým biochemikom Leonardom Michaelisom a kanadskou fyzičkou Maud Mentenovou (z toho kinetika Michaelis-Mentenovej). V ich reakcii premieňal enzým E subtrát Sna produkt P v dvoch fázach. Prvá bola reverzibilná reakcia zlučovania S s E za vzniku enzým-substrátového komplexu C a druhá predstavovala rozpad komplexu C za vzniku produktu P a uvoľnenia nezmeneného enzýmu E (viď rovnicu 1.3).

$$S + E \underset{k_2}{\overset{k_1}{\rightleftharpoons}} C \xrightarrow{k_3} E + P \tag{1.3}$$

Je dôležité si všimnúť, že druhá reakcia nie je reverzibilná.

Existujú dva spôsoby ako analyzovať túto rovnicu a obe sú si veľmi podobné. Ide o rovnovážnu aproximáciu a aproximáciu kvázistacionárneho stavu. Začneme aplikáciou zákona o mass action na tieto reakcie, čo nám vo výsledku dá nasledujúce diferenciálne rovnice vyjadrujúce rýchlosti zmien jednotlivých chemických látok:

$$\frac{d[S]}{dt} = k_2[C] - k_1[S][E],\tag{1.4}$$

$$\frac{d[S]}{dt} = k_2[C] - k_1[S][E],$$

$$\frac{d[E]}{dt} = (k_2 + k_3)[C] - k_1[S][E],$$
(1.4)

$$\frac{dC}{dt} = k_1[S][E] - (k_2 + k_3)[C], \tag{1.6}$$

$$\frac{d[P]}{dt} = k_3[C]. \tag{1.7}$$

Všimnite si, že platí $\frac{d[C]}{dt} + \frac{d[E]}{dt} = 0$ a preto

$$[E] + [C] = [E_0],$$
 (1.8)

kde $[E_0]$ je absolútna koncentrácia enzýmu v reakcii. [6]

A. Rovnovážna aproximácia

V pôvodnej analýze Michaelis a Mentenová predpokladali, že substrát je v neustálej rovnováhe s enzým-substrátovým komplexom, a teda že platí

$$k_1[S][E] = k_2[C].$$
 (1.9)

Potom na základe platnosti vzťahov 1.8 a 1.9, môžeme zadefinovať nasledujúci vzťah:

$$[C] = \frac{[E_0][S]}{K_s + [S]},\tag{1.10}$$

kde $K_s = \frac{k_2}{k_1}$. Z toho zase vyplíva, že rýchlosť reakcie V, respektíve rýchlosť tvorby produktu P môže byť zadaná takto:

$$V = \frac{d[P]}{dt} = k_3[C] = \frac{k_3[E_0][S]}{K_s + [S]} = \frac{V_{max}[S]}{K_s + [S]},$$
(1.11)

kde $V_{max} = k_3[E_0]$ je maximálna reakčná rýchlosť a predstavuje prípad, keď všetky molekuly enzýmu sú naviazané na substrát.

Pri malej koncentrácii substrátu je rýchlosť reakcie lineárna, ak táto koncentrácia nepresiahne celkové množstvo enzýmu. Avšak pri väčších koncentráciách substrátu je rýchlosť reakcie limitovaná množstvom enzýmu a disociačnou konštantou (v našom prípade k_3). Ak sa koncentrácia substrátu približuje hodnote K_s , znamená to, že reakčná rýchlosť je rovná polovičke svojho maxima.

Poznamenajme však, že vzťah 1.9 v reálnych podmienkach takmer nikdy neplatí a rýchlosť reakcie je tak ovplyvnená aj disociačnou konštantou enzým-substrátového komplexu v smere spätného rozpadu (v našom prípade k_2). Práve z tohto dôvodu tu hovoríme o aproximácii. [6]

B: Aproximácia kvázistacionárneho stavu

Inou alternatívou analýzi tejto enzymatickej reakcie je práve aproximácia kvázistacionárneho stavu, ktorá je v dnešnej dobe aj najpoužívanejšia. Jej tvorcovia, George Briggs a J.B.S. Haldane predpokladali, že rýchlosť tvorby enzým-substrátového komplexu aj jeho disociácia sú si od počiatku rovné. Takže platí $\frac{d[C]}{dt}=0$.

Aby sme dali tejto aproximácii správny matematický základ, je vhodné zadefinovať nasledujúce bezrozmerné ¹ premenné:

$$\sigma = \frac{[S]}{[S_0]}, \qquad \chi = \frac{[C]}{[E_0]}, \qquad \tau = k_1[E_0]t,
\kappa = \frac{k_2 + k_3}{k_1[S_0]}, \qquad \epsilon = \frac{[E_0]}{[S_0]}, \qquad \alpha = \frac{k_2}{k_1[S_0]}, \qquad (1.12)$$

s pomocou ktorých dostaneme systém iba dvoch diferenciálnych rovníc:

$$\frac{d\sigma}{d\tau} = -\sigma + \chi(\sigma + \alpha),\tag{1.13}$$

$$\epsilon \frac{d\chi}{d\tau} = \sigma - \chi(\sigma + \kappa). \tag{1.14}$$

V porovnaní s koncentráciou substrátu nejakej reakcie je koncentrácia enzýmu vo väčšine prípadov oveľ a menšia. Táto skutočnosť pekne odzrkadluje efektívnosť enzýmov ako katalyzátorov chemických reakcií. Preto je ϵ veľ mi malé, typicky v rozmedzí od 10^{-2} do 10^{-7} . Napriek tomu je reakcia 1.14 rýchla a tiež rýchlo spadá do rovnováhy, v ktorej zostáva aj keď sa hodnota premennej σ mení. Preto uvažujeme túto aproximáciu ako $\epsilon \frac{d\chi}{d\tau} = 0$. Toto tvrdenie je ekvivalentné tomu úvodnému, že $\frac{d[C]}{dt} = 0$.

Potom z tejto aproximácie vyplíva:

$$\chi = \frac{\sigma}{\sigma + \kappa},\tag{1.15}$$

$$\frac{d\sigma}{d\tau} = -\frac{q\sigma}{\sigma + \kappa},\tag{1.16}$$

kde $q=\kappa-\alpha=\frac{k_3}{k_1[S_0]}$. Rovnica 1.16 popisuje rýchlosť prírastku substrátu a je pomenovaná zákon Michaelis-Mentenovej (z *ang.* Michaelis-Mentenlaw). V znení pôvodných premenných tento zákon vyzerá takto:

$$V = \frac{d[P]}{dt} = -\frac{d[S]}{dt} = \frac{k_3[E_0][S]}{[S] + K_m} = \frac{V_{max}[S]}{[S] + K_m},$$
(1.17)

kde $K_m=\frac{k_2+k_3}{k_1}$. Vzťahy 1.11 a 1.17 sú si už na prvý pohľad veľmi podobné. Jediným rozdielom sú konštanty K_s a K_m . Jedná sa o dva podobné výsledky na základe rôznych predpokladov.

^{1.} Existuje viacero spôsobov, ako systém diferenciálnych rovníc previesť na bezrozmerný. O tom však táto práca nepojednáva. Ďalšie informácie ohľadom tejto problematiky je možné nájsť v [7].

Tak ako zákon o mass action kinetike aj Michaelis-Mentenovej zákon 1.17 nie je platný univerzálne. Je však veľmi užitočný a používaný, pretože koeficient K_m je experimentálne dobre pozorovateľný a teda aj ľahko merateľný narozdiel od individuálnych rýchlostných konštánt jednotlivých chemických substancií v reakcii. [6]

C: Enzýmová spolupráca

Reakčná rýchlosť mnohých enzýmov nemá klasickú hyperbolickú krivku, tak ako je predpokladané pri použití Michaelis-Mentenovej kinetiky, ale miesto toho má sigmoidálny charakter. To je spôsobené vlastnosť ou týchto enzýmov, ktorá im umožňuje viazať na seba viacero substrátov naraz a zároveň tým ovplyvniť obtiažnosť tohto viazania. Táto vlastnosť sa nazýva kooperácia alebo súčinnosť, či spolupráca.

Tieto enzýmy majú viac ako len jedno viazacie miesto (z *ang.* binding site) a pri naviazaní prvej molekuly dochádza k zmene konformácie vzniknutého komplexu, čo môže ovplyvniť naviazanie ďalšej molekuly pozitívne, ale aj negatívne. Pre každú novú molekulu tento proces pokračuje rekurzívne.

Predpokladajme, že enzým E dokáže viazať až dve molekuly substrátu S, takže sa môže nachádzať v troch rôznych stavoch:

- 1. voľná molekula enzýmu (E),
- 2. komplex s jednou naviazanou molekulov substrátu (C_1) ,
- 3. komplex s dvoma naviazanými molekulami substrátu (C_2).

Potom samotné reakcie vyzerajú nasledovne:

$$S + E \underset{k_2}{\overset{k_1}{\rightleftharpoons}} C_1 \xrightarrow{k_3} E + P, \tag{1.18}$$

$$S + C_1 \underset{k_5}{\overset{k_4}{\rightleftharpoons}} C_2 \xrightarrow{k_6} C_1 + P. \tag{1.19}$$

Použitím zákona o mass action kinetike dostaneme najskôr päť diferenciálnych rovníc a po úprave len tri. Následným uplatnením aproximácie kvázistacionárneho stavu dostaneme:

$$[C_1] = \frac{K_2[E_0][S]}{K_1K_2 + K_2[S] + [S]^2},$$
(1.20)

$$[C_2] = \frac{[E_0][S]^2}{K_1 K_2 + K_2[S] + [S]^2},$$
(1.21)

kde $K_1=\frac{k_2+k_3}{k_1}$, $K_2=\frac{k_5+k_6}{k_4}$ a $[E_0]=[E]+[C_1]+[C_2]$. Reakčná rýchlosť potom vyzerá takto:

$$V = k_3[C_1] + k_6[C_2] = \frac{(k_3K_2 + k_6[S])[E_0][S]}{K_1K_2 + K_2[S] + [S]^2}.$$
 (1.22)

Ak budeme teraz pre ukážku uvažovať prípad pozitívnej spolupráce, tak naviazanie prvej molekuly S bude relatívne pomalé, ale naviazanie druhej molekuly S už bude rýchlejšie. Tento jav môžeme vyjadriť ako $k_4 \to \infty$ a zároveň $k_1 \to 0$, zatiaľ čo k_1k_4 je konštantná hodnota. V tomto prípade ale naopak platí, že $K_1 \to \infty$ a $K_2 \to 0$, zatiaľ čo K_1K_2 je tiež konštantné. Po aplikácii týchto nových obmedzení na vzťah 1.22 dostávame:

$$V = \frac{k_6[E_0][S]^2}{K_m^2 + [S]^2} = \frac{V_{max}[S]^2}{K_m^2 + [S]^2},$$
(1.23)

kde $K_m^2 = K_1 K_2$ a $V_{max} = k_6 [E_0]$.

Obecne sa dá povedať, že ak enzým dokáže viazať n molekúl substrátu, existuje tiež n rovnovážnych konštánt K_1,\ldots,K_n , pre ktoré bude platiť $K_n\to 0$ a $K_1\to \infty$, zatiaľ čo K_1K_n bude stále konštanta a obecná rovnica reakčnej rýchlosti je

$$V = \frac{V_{max}[S]^n}{K_m^n + [S]^n},$$
(1.24)

kde $K_m^n=\prod_{i=1}^n K_i$. Táto rovnica je známa ako Hillova rovnica alebo Hillova kinetika a konštanta K_m^n vyjadruje koncentráciu, pri ktorej je rýchlosť reakcie v polovičke svojho maxima, tj. $\frac{V_{max}}{2}$. Typicky faktor n, vyjadrujúci strmosť reakčnej krivky býva menší ako skutočný počet viazacích miest na enzýme, často to dokonca nie je ani celé číslo. Stojí za zmienku, že v prípade n=1 zodpovedá Hillova kinetika Michaelis-Mentenovej kinetike, preto náš nástroj ponúka iba možnosť zadania Hillovej rovnice (viď kapitolu 1.7.B). [6]

1.5 Model checking

1.6 Farebný model checking

1.7 Vstupný model

A. Multi-afinný ODE model

Vstupným modelom sa u nás myslí model biochemických reakcií, ktorý je v našom poňatí braný ako po častiach linearizovaný multi-afinný systém

diferenciálnych rovníc. Ale začnime od počiatku a postupne sa dopracujme k tomuto výsledku.

Na základe pravidla o mass action kinetike (viď 1.3) je možné modelovať ľubovolnú biochemickú reakciu alebo dokonca sústavu takýchto reakcií pomocou sústavy nelineárnych obyčajných diferenciálnych rovníc (Ordinary Differential Equations alebo ODEs) [8].

Uvažujme multi-afinný systém vo forme $\dot{x}=f(x)$, kde $x=(x_1,\ldots,x_n)$ je vektor premenných a $f=(f_1,\ldots,f_n):\mathbb{R}^n\to\mathbb{R}^n$ je vektor multi-afinných funkcií. Tieto funkcie sú vlastne polynómy, v ktorých je stupeň premenných x_1,\ldots,x_n obmedzený na hodnotu 1. Každá premenná x_i , kde $i\in\{1,\ldots,n\}$ predstavuje koncentráciu špecifickej chemickej látky a je interpretovaná ako $\mathbb{R}_+=\{x\in\mathbb{R}\mid x\geq 0\}$. /*Mozno priklad*/

Z dôvodu, že premenné môzeme vyjadriť len ako nezáporné reálne čisla, je možné tiež spojitý stavový priestor našeho matematického systému obmedziť iba na prvý, resp. kladný kvadrant $\mathbb{R}^n_+ = \{x \in \mathbb{R}^n \mid x \geq 0\}$.

Ak uvažujeme o premenných ako o nestabilných chemických látkach, ktoré sami od seba degradujú v čase, môžme s kľudom obmedziť náš spojitý stavový priestor \mathcal{D} ešte viac. A síce na n-dimenzionálny obdĺžnik $\mathcal{D} = \prod_{i=1}^n [0, max_i] \subset \mathbb{R}^n$, kde max_i je horná hranica koncentrácie premennej x_i . [odkaz na hibi2010 a hibi2009]

B. Po častiach linearizovaný multi-afinný ODE model

Multi-afinný systém diferenciálnych rovníc dokáže pokryť skoro celú mass action kinetiku s jedinou výnimkou. A tou sú homodiméry a reakcie s nimi spojené. Dôvodom je predchádzajúce obmedzenie multi-afinných funkcií f_1, \ldots, f_n s ohľadom na stupeň premenných x_1, \ldots, x_n .

Teoreticky sme schopný popísať akýkoľ vek biochemický model pomocou pravidiel tejto kinetiky. V skutočnosti, ak sa pokúsime formulovať tieto pravidlá pre rozsiahly model, zistíme, že s narastajúcou veľkosť ou rastie komplexita týchto pravidiel a navyše k úplnosti modelu je potrebné poznať veľké množstvo čo najpresnejšie vyčíslených parametrov. Práve tento druhý problém môže byť v niektorých prípadoch experimentálne neriešiteľný. Či už ide o veľké enzymatické komplexy, alebo (o látky s veľmi krátkou existenciou / o veľmi rýchlo degradujújce látky).

Práve preto sa ponúkajú možnosti aproximácie, ktoré nie len zmenšujú systém a tým aj dimenzionalitu matematického modelu, ale zjednodušujú aj výpočtovú zložitosť. Takouto možnosťou je aj aproximácia kvázistacionárneho stavu (Quasi-steady state aproximation) [odkaz na Quasi-steady-state.pdf a LectureNotes.pdf]. Napríklad Michaelis-Mentenovej ki-

netika (vid'. 1.4), či obecnejšia Hillova kinetika (vid'. 1.4) a tiež sigmoidálne prepínače publikované na konferencii CAV (Grosu et al. 2011) [], ktoré náš nástroj ponúka. Takto redukované difernciálne rovnice majú formu racionálnych polynómov, získaných ako lineárna kombinácia týchto regulačných funkcí, medzi ktoré patria aj Heavisideove alebo schodové funkcie []. V skutočnosti výsledný matematický model nie je multi-afinný, ale na druhú stranu je ho možné aproximovať v zmysle po častiach multi-afinného systému. A to tak, že nahradíme všetky regulačné funkcie sústavou vhodných po častiach lineárnych rampových funkcií. Tieto sú definované nasledovne:

$$r^{+}coor(x_{i},\theta_{i},\theta_{i}^{'},x_{j},x_{j}^{'}) = \begin{cases} x_{j}, & \text{pre } x_{i} < \theta_{i}, \\ x_{j}^{'}, & \text{pre } \theta_{i} < x_{i} < \theta_{i}^{'}, \end{cases};$$

$$r^{+}(x_{i},\theta_{i},\theta_{i}^{'},a,b) = r^{+}coor(x_{i},\theta_{i},\theta_{i}^{'},a\theta_{i}+b,a\theta_{i}^{'}+b);$$

$$\text{kde } i,j \in \{1,\ldots,n\} \text{ a } i \neq j,$$

$$\theta_{i},\theta_{i}^{'} \in \mathbb{R}^{+}, \ \theta_{i} < \theta_{i}^{'} \leq max_{i},$$

$$a,b \in \mathbb{R}.$$

Potom klesajúce rampové funkcie sú definované ako kvantitatívny doplnok rastúcich:

$$r^{-}coor(x_{i}, \theta_{i}, \theta'_{i}, x_{j}, x'_{j}) = 1 - r^{+}coor(x_{i}, \theta_{i}, \theta'_{i}, x_{j}, x'_{j})$$
$$r^{-}(x_{i}, \theta_{i}, \theta'_{i}, a, b) = 1 - r^{+}(x_{i}, \theta_{i}, \theta'_{i}, a, b)$$

Už zmienené regulačné funkcie majú nasledujúce formy:

$$hill^{+}(x_{i}, d, \theta_{i}, a, b) = a + (b - a) \frac{[x_{i}]^{d}}{[\theta_{i}]^{d} + [x_{i}]^{d}};$$

$$hill^{+}(x_{i}, d, \theta_{i}, a, b) = 1 - hill^{+}(x_{i}, d, \theta_{i}, a, b);$$

$$s^{+}(x_{i}, e, \theta_{i}, a, b) = a + (b - a) \frac{1 + tanh(e(x_{i} - \theta_{i}))}{2};$$

$$s^{-}(x_{i}, e, \theta_{i}, a, b) = 1 - s^{+}(x_{i}, e, \theta_{i}, a, b);$$

$$h^{+}(x_{i}, \theta_{i}, a, b) = a, \text{ ak } x_{i} < \theta_{i}; \text{ b inak};$$

$$h^{-}(x_{i}, \theta_{i}, a, b) = 1 - h^{+}(x_{i}, \theta_{i}, a, b);$$

kde $hill^+, hill^-$ sú funkcie Hillovej kinetiky, s^+, s^- sú sigmoidálne prepínače, h^+, h^- sú Heavisideove (schodové) funkcie, $\theta_i \in \mathbb{R}^+, \ \theta_i \leq max_i,$ $i \in \{1, \dots, n\},$ $a, b \in \mathbb{R}_0^+,$ $e, d \in \mathbb{R}^+.$

Špeciálnym prípadom je recipročná hodnota sigmoidálnej funkcie:

$$s^+(x_i, e, \theta_i, a, b)^{-1} = s^-(x_i, e, \theta_i + \frac{\ln(\frac{a}{b})}{2e}, b^{-1}, a^{-1}),$$

ktorú označujeme ako $s^+inv(x_i,e,\theta_i,a,b)$. Potom klesajúcu recipročnú funkciu označíme obdobne ako doplnok rastúcej:

$$s^{-}inv(x_{i}, e, \theta_{i}, a, b) = 1 - s^{+}(x_{i}, e, \theta_{i}, a, b).$$

Dôkaz možno nájsť v článku From cardiac cells to genetic regulatory network na strane 6 [].

Teraz už môžeme zadefinovať úplný formát nášho po častiach linearizovaného multi-afinného ODE modelu (ďalej len PMA model z ang. piece-wise multi-affine ODE model). PMA model \mathcal{M} je daný ako $\dot{x}=f(x)$, kde x je stále vektor premenných (x_1,\ldots,x_n) , ale $f=(f_1,\ldots,f_n):\mathbb{R}^n\to\mathbb{R}^n$ je tentokrát vektor po častiach multi-afinných funkcií. Nevyhnutnou súčasť ou modelu \mathcal{M} je množina prahových hodnôt (z ang. threshold) $\theta_m^i\in\mathbb{R}^+$ spĺňajúca $min_i=\theta_1^i<\theta_2^i<\ldots<\theta_{\eta_i}^i=max_i$, kde $i\in\{1,\ldots,n\}$, $m\in\{1,\ldots,\eta_i\}$ a platí, že $\eta_i\geq 2$.

Uvažujme Ω ako časť modelu $\mathcal M$ tak, že $\Omega=\prod_{i=1}^n\{1,\dots,\eta_i-1\}$. Funkcia $g:\mathbb R^n\to\mathbb R^+$ je vtedy po častiach multi-afinná, ak je multi-afinná na každom n-dimenzionálnom intervale $(\theta^1_{j_1},\theta^1_{j_1+1})\times\dots\times(\theta^n_{j_n},\theta^n_{j_n+1})$, kde $(j_1,\dots,j_n)\in\Omega$ a zároveň $\forall i,1\leq i\leq n,j_i< max_i$. Potom dostávame n-dimenzionálny PMA model pozostávajúci z funkcií f v nasledujúcom tvare:

$$f_i(x) = \sum_{j \in I^+} \rho_i^j(x) - \sum_{j \in I^-} \rho_i^j(x),$$

kde $i \in \{1, ..., n\}$, I^+ a I^- sú konečné množiny indexov, pre ktoré platí

 $I^+ \cap I^- \neq \emptyset$ a ρ_i^j je ľubovolná hodnota z

$$\rho(x_l) = \left\{ \begin{array}{ll} c, & c \in \mathbb{R} \\ p, & p \in \langle g, h \rangle; \; g, h \in \mathbb{R} \\ x_k, & k \in \{1, \dots, n\} \\ r^*(x_k, \theta_m^k, \theta_{m+1}^k, a', b'), & m \in \{1, \dots, \eta_k - 1\}; a', b' \in \mathbb{R} \\ r^*coor(x_k, \theta_m^k, \theta_{m+1}^k, x_l, x_l'), & l \in \{1, \dots, n\} \\ s^*(x_k, e, \theta_m^k, a, b), & e \in \mathbb{R}^+; \; a, b \in \mathbb{R}_0^+ \\ s^*inv(x_k, e, \theta_m^k, a, b), & d \in \mathbb{R}^+ \\ h^*(x_k, theta_m^k, a, b) & d \in \mathbb{R}^+ \\ h^*(x_k, theta_m^k, a, b) & \end{array} \right.,$$

kde * $\in \{+, -\}$. Príklad PMA modelu možno nájsť na obrázku ... Do modelu je priamo zavedená aj možnosť zadania konštantnej funkcie (v prípade, že $\rho(x_l)=c$), lineárnej funkcie (v prípade $\rho(x_l)=x_k$) a možnosť parametrizázie prostredníctvom hodnoty kinetického parametru (v prípade $\rho(x_l)=x_k$). Ďalšou nevyhnutnou súčasť ou modelu sú iniciálne podmienky, vyjadrujúce počiatočné koncentrácie jednotlivých látok. Tieto nie sú vyjadrené presne, ale namiesto toho sú určené intervalom, ktorého hranice musia byť z množiny $\{\theta_1^i,\ldots,\theta_{\eta_i}^i\}$.

Takto vytvorený model je prakticky použiteľný pre ľubovolný biologický systém [odkaz na HiBi2010].

1.8 Abstrakcia

Podobné nástroje

- 2.1 BioDiVinE 1.0
- 2.2 PEPMC
- 2.3 RoverGene
- 2.4 ParaSim

BioDiVinE 1.1

Implementácia

Použitie programu

Case study

Záver

Literatúra

- [1] Linear temporal logic [online]. Wikipedia, The Free Encyclopedia, [cit. 13. maja 2014]. Dostupné na: http://en.wikipedia.org/wiki/Linear_temporal_logic.
- [2] Edmund M. Clarke, Jr., Orna Grumberg, and Doron A. Peled. *Model Checking*, chapter 3 Temporal Logics, pages 27–33. MIT Press, Cambridge, MA, USA, 1999.
- [3] Edmund M. Clarke, Jr., Orna Grumberg, and Doron A. Peled. *Model Checking*, chapter 9 Model Checking and Automata Theory, pages 121–140. MIT Press, Cambridge, MA, USA, 1999.
- [4] Büchi utomaton [online]. Wikipedia, The Free Encyclopedia, [cit. 13. maja 2014]. Dostupné na: kitp://en.wikipedia.org/wiki/B%C3%BCchi_automaton.
- [5] James P. Keener and James Sneyd. *Mathematical Physiology*, volume 8 of *Interdisciplinary Applied Mathematics*, chapter 1.1 The Law of Mass Action, pages 3–4. Springer-Verlag, Berlin, Germany / Heidelberg, Germany / London, UK / etc., 1998.
- [6] James P. Keener and James Sneyd. *Mathematical Physiology*, volume 8 of *Interdisciplinary Applied Mathematics*, chapter 1.2 Enzyme kinetics, pages 5–16. Springer-Verlag, Berlin, Germany / Heidelberg, Germany / London, UK / etc., 1998.
- [7] James P. Keener and James Sneyd. *Mathematical Physiology*, volume 8 of *Interdisciplinary Applied Mathematics*, chapter 1.4 Appendix: Math Background, pages 24–30. Springer-Verlag, Berlin, Germany / Heidelberg, Germany / London, UK / etc., 1998.
- [8] Ordinary differential equation [online]. Wikipedia, The Free Encyclopedia, [cit. 10. maja 2014]. Dostupné na: http://en.wikipedia.org/wiki/Ordinary_differential_equation.

Príloha