

Velikokrat rešujemo začetni problem za sistem navadnih diferencialnih enačb prvega reda:

$$\begin{aligned}y_1'(t) &= f_1(t, y_1, \dots, y_n) \\y_2'(t) &= f_2(t, y_1, \dots, y_n) \\&\dots \\y_n'(t) &= f_n(t, y_1, \dots, y_n)\end{aligned}$$

z začetnim pogojem

$$\begin{aligned}y_1(t_0) &= y_1 \\y_2(t_0) &= y_2 \\&\dots \\y_n(t_0) &= y_n\end{aligned}$$

Numerične metode, ki jih uporabimo za reševanje sistemov, so praktično enake kot za eno samo enačbo. Paziti moramo le, da namesto skalarjev uporabljamo vektorske količine. Poglejmo si, kako metodo Runge-Kutta reda 2 priredimo za sisteme enačb. Na intervalu, na katerem želimo poiskati rešitev, izberemo delilne točke

$$t_0, t_1 = t_0 + h, t_2 = t_1 + h, \dots, t_n = t_{n-1} + h, \quad h = \frac{t_0 - t_n}{n}$$

ki so razporejene enakomerno. Približke za vrednosti rešitve  $\mathbf{y}_k = \mathbf{y}(t_k)$  v delilnih točkah izračunamo z zaporedjem

$$\begin{aligned}\mathbf{k}_1 &= h\mathbf{f}(t_k, \mathbf{y}_k) \\ \mathbf{k}_2 &= h\mathbf{f}(t_k + h, \mathbf{y}_k + \mathbf{k}_1) \\ \mathbf{y}_{k+1} &= \mathbf{y}_k + (\mathbf{k}_1 + \mathbf{k}_2)/2\end{aligned}$$

kjer so  $\mathbf{y}_k, \mathbf{k}_1$  in  $\mathbf{k}_2$  vektorji v  $\mathbb{R}^n$  s komponentami  $(y_1(t_k), y_2(t_k), \dots, y_n(t_k))$ , funkcija  $\mathbf{f} : \mathbb{R} \times \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^n$  pa vektorska funkcija sestavljena iz desnih strani enačb

$$\mathbf{f}(t, \mathbf{y}) = (f_1(t, y_1, \dots, y_n), \dots, f_n(t, y_1, \dots, y_n)).$$

**Primer:** Internet zadnja leta pestijo različne oblike zlonamerne kode. Poleg spama in poštnih virusov, so bili zadnja leta najbolj uspešni črvi, ki izkoriščajo varnostne luknje v slabo napisanih strežniških programih. Največ jih je izkoriščalo dobro znane luknje v M\$ IIS(Internet Information Server). Med njimi je bil tudi **Code Red**, ki je prvič pokazal zobe Julija 2001. Več o tem si lahko ogledate na <http://www.caida.org>. V današnji vaji bomo poskušali modelirati širjenje črva. Uporabili bomo epidemološki model, ki ga uporablja predvsem za preučevanje širjenja nalezljivih bolezni pri človeku in živalih.

V vsakem trenutku  $t$  naj bo

- $D(t)$  število dojemljivih računalnikov
- $I(t)$  število inficiranih računalnikov
- $Z(t)$  število "ozdravljenih" računalnikov
- $C(t)$  število "cepljenih" računalnikov (z varnostnimi popravki)

C. C. Zou in sodelavci so predlagali naslednji model za opis dinamike okužbe.

$$\begin{aligned}I'(t) &= \beta(t)D(t)I(t) - \gamma I(t) \\ J'(t) &= \beta S(t)I(t) \\ C'(t) &= \mu S(t)J(t),\end{aligned}\tag{1}$$

kjer je

$$\beta(t) = \beta_0(1 - I(t)/N)^\eta$$

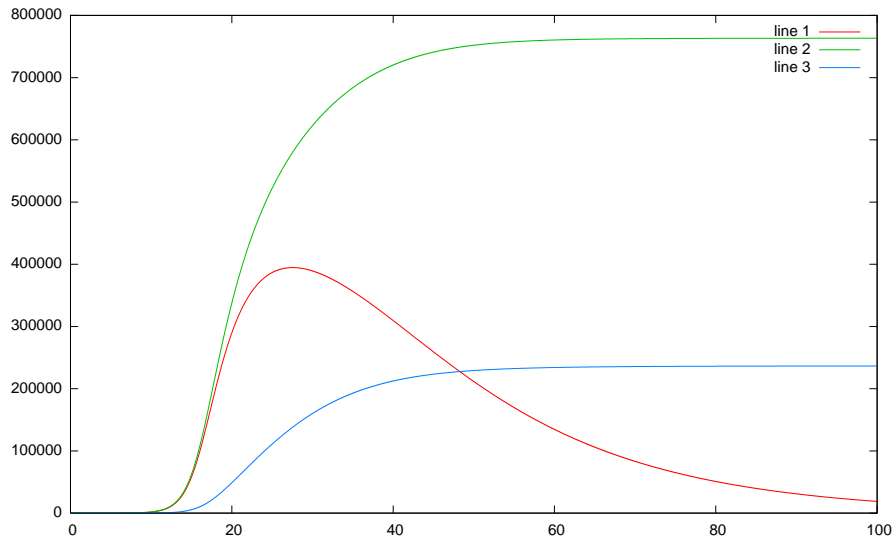
hitrost okužbe. Za lažje računanje smo vpeljali novo spremenljivko  $J(t) = I(t) + Z(t)$ , ki predstavlja število vseh računalnikov, ki so bili okuženi (vključno z ozdravljenimi) do trenutka  $t$ . Če predpostavimo, da se število vseh računalnikov ne spreminja, dobimo še enačbo  $N = D(t) + I(t) + Z(t) + C(t)$ , kjer je  $N$  število vseh računalnikov, ki nastopajo v modelu. Tako lahko iz enačb eliminiramo spremenljivko  $S(t) = N - J(t) - C(t)$ .

Podrobnejšo razlago modela si lahko preberete članku na naslovu <http://www-unix.ecs.umass.edu/gong/papers/codered.pdf>.

Enačbe (1) skupaj z začetnimi vrednostmi spremenljivk v modelu, določajo začetno nalogo, ki jo bomo reševali z metodo Runge-Kutta reda 2 za sisteme enačb. Spremenljivke, ki nastopajo v enačbi (1) postavimo v stolpec  $\mathbf{Y}(t) = [I(t); J(t); C(t)]$ . Desne strani pa so podane z vektorsko funkcijo

$$(f)(t, (Y)) = \begin{bmatrix} (\beta(t)D - \gamma)I; \\ \beta D * I; \\ \mu D * J \end{bmatrix},$$

kjer je  $D = N - J - C$ . Parametri in začetne vrednosti primerne za modeliranje



Slika 1: Vse 3 komponente rešitve v odvisnosti od časa (v urah)

napada iz leta 2001:  $N = 10^6$ ,  $Z(0) = C(0) = 0$ ,  $I(0) = 1$ ,  $\eta = 3$ ,  $\gamma = 0.05$ ,  $\mu = 0.06/N$  in  $\beta_0 = 0.8/N$ .