05. Optimalizace AES pro 32bitovou platformu

- 1. Změřte výkonnost své implementace AES z předchozího cvičení
 - vytvořte novou verzi zdrojového kódu,
 - o odstraňte všechny výpisy, které by mohly zdržovat výpočet
 - o funkce word a wbyte inlinujte nebo přepište na makra
 - vytvořte cyklus, ve kterém budete volat šifru AES opakovaně
 - volejte AES v režimu OFB, tedy vstup i výstup bude stejné pole, abyste vytvořili datovou závislost mezi
 jednotlivými voláními
 - počet opakování bude nepovinný parametr programu na příazové řádce, výchozí hodnota bude 1000000
 - v programu měřte celkový čas potřebný pro provedení smyčky. Pro měření použijte funkce časovače s
 vysokým rozlišením, pokud to platforma podporuje (např. std::chrono , reference
 (https://en.cppreference.com/w/cpp/chrono)
 - výsledný čas vypište na standardní výstup v milisekundách.
 - návratový kód programu nastavte na hodnotu výstupního bajtu out[0], abyste použili výstup a nedali překladači příležitost k odstranění kódu
 - program přeložte s optimalizacemi (-Ofast v gcc, Release profil v MSVS)
- 2. Optimalizujte AES pomocí T-boxů
 - vytvořte novou verzi zdrojového kódu
 - před prvním šifrováním AES vygenerujte tabulky T0 až T3
 - v hlavní smyčce AES nahraďte trojici SubBytes, ShiftRows, MixColumns s použitím tabulek
 - otestujte správnost výpočtu, nalezené chyby opravte
 - otestujte správnost výpočtu, nalezené chyby opravte
 - o otestujte správnost výpočtu, nalezené chyby opravte
 - změřte výkonnost jako výše
- 3. Porovnejte své implementace a výsledky zapište do tabulky
 - nahrajte své zdrojové kódy + makefile, aby se dal celý projekt hned přeložit a otestovat make pro překlad,
 make run pro spuštění
 - a. Původní AES z minulého cvičení
 - b. Nový program měřící výkonnost neoptimalizované verze
 - c. Nový program s T-boxy
 - d. Tabulka bude obsahovat následující sloupce
 - Název varianty (název souboru se zdrojovým kódem)
 - Čas pro 1 milion iterací
 - Čas pro 10 milionů iterací

- Typ procesoru
- Typ OS
- Typ překladače
- Přepínače překladače

T-boxes

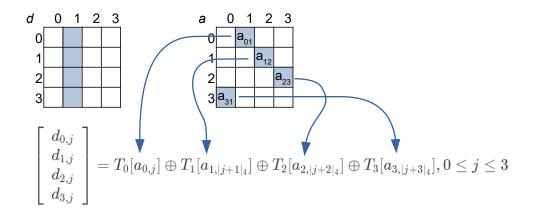
• Předem spočítáme obsah 4 tabulek T0 až T3 pro všechny možné hodnoty bajtu a:

$$T_0[a] = \left[egin{array}{c} 02 \cdot S(a) \ 01 \cdot S(a) \ 01 \cdot S(a) \ 03 \cdot S(a) \ 03 \cdot S(a) \ 03 \cdot S(a) \ 03 \cdot S(a) \ \end{array}
ight], T_1[a] = \left[egin{array}{c} 03 \cdot S(a) \ 02 \cdot S(a) \ 01 \cdot S(a) \ 01 \cdot S(a) \ \end{array}
ight], T_2[a] = \left[egin{array}{c} 01 \cdot S(a) \ 03 \cdot S(a) \ 02 \cdot S(a) \ 01 \cdot S(a) \ \end{array}
ight], T_3[a] = \left[egin{array}{c} 01 \cdot S(a) \ 01 \cdot S(a) \ 03 \cdot S(a) \ 02 \cdot S(a) \ \end{array}
ight].$$

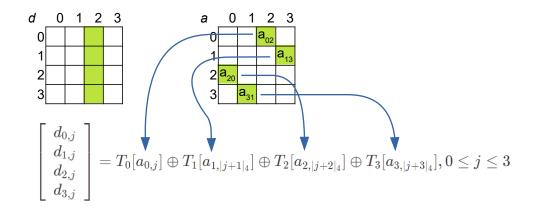
• Každý sloupec po MixColumns $(d_{i,j})$ lze spočítat ze vstupu rundy $(a_{i,j})$ jako XOR-suma čtyř položek z tabulek:

$$\left[egin{array}{c} d_{0,j} \ d_{1,j} \ d_{2,j} \ d_{3,j} \end{array}
ight] = T_0[a_{0,j}] \oplus T_1[a_{1,|j+1|_4}] \oplus T_2[a_{2,|j+2|_4}] \oplus T_3[a_{3,|j+3|_4}], 0 \leq j \leq 3$$

Příklad pro j=1



Příklad pro j=2



05. Optimalizace AES pro 32bitovou platformu tutorials/05.adoc, poslední změna c643db9b (22. 10. 2021 v 10:25, Jiri Bucek)

pipeline passed