

### 3. Jednočipový mikropočítač

- Prevody medzi číselnými sústavami: napr.  $2 \rightarrow 10$  a  $10 \rightarrow 2$

Čísla ako také delíme na  $\left\{ \begin{array}{l} \text{POZIČNÉ} - 1299_{10} = 10^3 10^2 10^1 10^0 \\ \text{NEPOZIČNÉ} - LXX \end{array} \right.$

*Prevody medzi ČS:*

$10 \rightarrow 2$

$215_{10} = 11010111_2$

$215_{10}$	$:2$
107	1
53	1
26	1
13	0
6	1
3	0
1	1
0	1

metódy: delenia 2  
odčítania mocnín

256	128	64	32	16	8	4	2	1
	1	1	0	1	0	1	1	1

$256$   
 $-128$   

---

 $84$   
 $-64$   

---

 $23$   
 $-16$   

---

 $7$   
 $-4$   

---

 $3$   
 $-2$   

---

 $1$   
 $-1$   

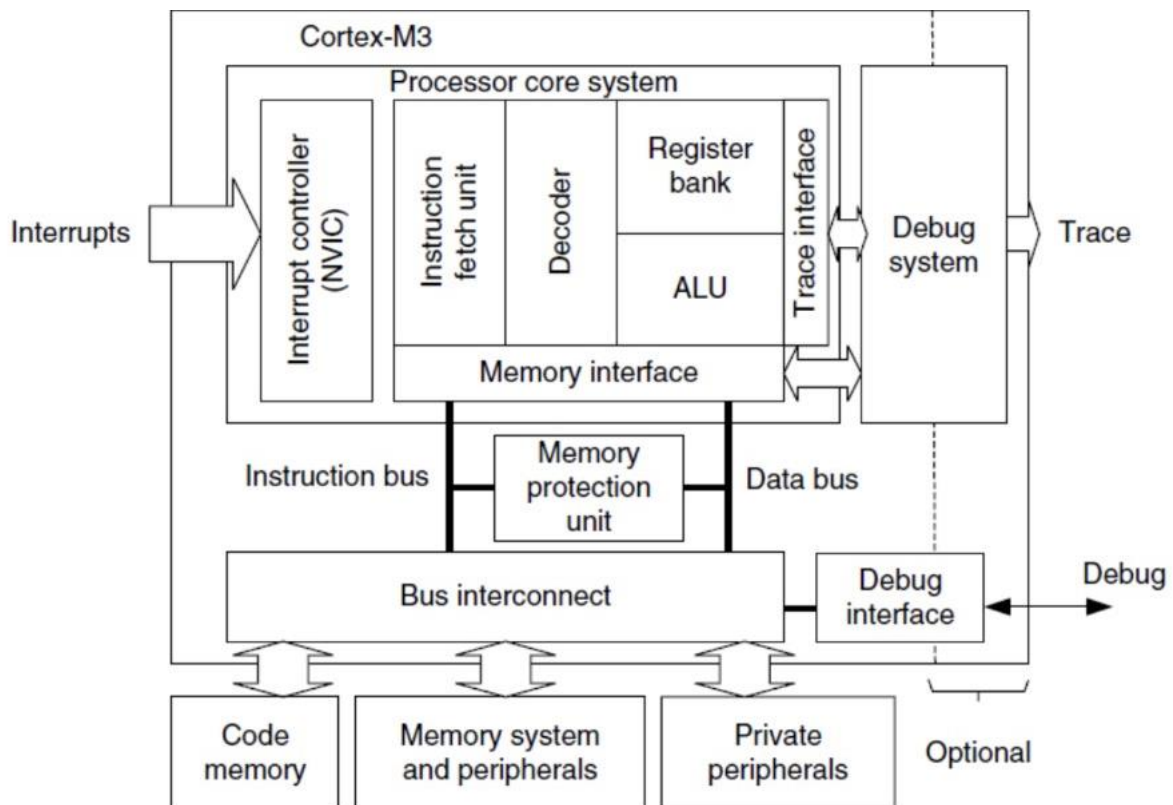
---

 $0$

$2 \rightarrow 10$

$10101101_2 \rightarrow 128 + 32 + 8 + 4 + 1 = 173$

## ARM Cortex-M



### Cortex-M3 obsahuje:

*// vedieť na maturite popísať obrázok*

- radič prerušení** (NVIC - Nested Vectored Interrupt Controller) – riadi prerušovací systém procesora (prerušovací system si vysvetlíme neskôr)
- jednotku načítania inštrukcií** (Instruction fetch unit) – vykonáva fetch state
- dekodér inštrukcií** – vykonáva decode state
- registre**
- aritmeticko-logickú jednotku (ALU)** – ALU vykonáva aritmeticko-logické operácie nad dátami uloženými v registroch – vykonáva execute state
- pamäťové rozhranie** (Memory interface) – slúži na komunikáciu jadra procesora s pamäťou (zabezpečuje, aby si jadro procesora s pamäťou rozumeli)
- rozhranie pre krokovanie programu** (Trace interface)
- podporu a rozhranie pre funkcie ladenia programu** (Debug interface)
- voliteľnú jednotku ochrany pamäte** (Memory protection unit)

*MikroCPU = súčiastka, CPU*

*MikroPC = PC, ktorý používa mikrokontrolér, ako svoj CPU*

*Inštrukcia = najjednoduchší úkon CPU*

*1. Koľko má bitov a čo tento údaj znamená?*

*Cortex-M3 je 32 bitový procesor, t.j. pracuje s 32 bitovými údajmi (32-bit slovom)*

## 2. Koľko bytová je adresa? Čo to znamená?

Má 32-bytovú adresnú zbernicu, t.j.  $2^{32}$  adres =  $2^{32}$  B. Je schopný používať 4GB adresovateľného pamäťového priestoru.

## 3. Akú má architektúru?

Harvardskú – pamäť je rozdelená → pamäť pre program (kód) a pre dáta

## 4. Akým spôsobom sa spracovávajú Inštrukcie + vysvetlenie

Využíva 3-stupňové prúdové spracovanie inštrukcií PIPELINE → vďaka nemu je schopný vykonávať viac inštrukcií súčasne.

Ak sa 1. inštrukcia vykonáva (EXECUTE), nasledujúca sa DEKÓDUJE a ďalšia sa vyberá/načítava z operačnej pamäte do RI (FETCH)

## 5. V akých módoch/režimoch pracuje procesor ARM Cortex-M? (Módy, ktoré nie sú naviazané na zásobník) + ich charakterizovať

**THREAD** – pokiaľ sa vykonáva inštrukcia bez prerušenia, ale keď nastane výnimka / prerušenie, tak sa prepne do:

**HANDLER** – spracováva sa výnimka, prerušenia + výnimky

## 6. V akých režimoch pracuje ARM Cortex M3 + charakterizovať tieto režimy (tie, ktoré sú naviazané na vlastný zásobník) + ku každému pripísať zásobník

**PRIVILEGOVANÝ** (má plnú kontrolu) – používa **MAIN STACK** (zásobník), CPU má prístup k celému setu inštrukcií

**NEPRIVILEGOVANÝ** (niečo má obmedzené) – má len určité fcie, registre obmedzené, pracuje s **PROCESS STACK** (zásobník)

### Zásobník:

Špeciálny druh pamäte, ktorý je použitý na dočasné uloženie informácií

Slúži aj na to, keď chceme čítať informácie v opačnom smere, ako boli zapísané do pamäte (nemusíme riešiť adresovanie údajov)

Je to sekvenčná pamäť, umožňuje zápis info do/z 1 MIESTA (horná časť zásobníka)

Keď zapisujeme informáciu, tak sa posúvajú zhora na ďalšie miesto smer nadol (hlbka)

Načítať vieme len zhora! → odstránia sa tak INFO len z vrchnej časti, ďalšie tam prídu

Poradie typu **LIFO**

Na manipuláciu so zásobníkom využijeme pokyny:

**1. PUSH** - ZÁPIS (vloží do zásobníka nový údaj, vložením na vrch)

**2. READ** - ČÍTAŤ hornú časť Z

**3. POP** - ODSTRÁNI údaj z hornej časti a posunie obsah nahor



### 7. Do akého režimu prechádza ARM Cortex M3 po reštarte / resete?

Začína v *THREAD MODE*, *PRIVILEGOVANOM REŽIME* → ten pracuje s *Main stack*

### 8. Vysvetlenie prerušenia

Žiada o neho *HARDVÉR*, aby *PROCESOR* prerušil vykonávanie programu a obslúžil požiadavku zariadenia, potom sa vráti tam kde bol prerušený v pôvodnom programe (túto informáciu si predtým uloží do zásobníka)

### 9. Prerušovací systém:

Súbor všetkých prerušení → každé periférne zariadenie, ktoré chce niečo od procesora, ten preruší vykonávanie programu a obslúži požiadavku. Každá táto požiadavka má inú prioritu a každá má svoje Číslo a spôsob ako ju CPU vykoná. Existuje vektorová tabuľka výnimiek, kde prvých 15 sú výnimky prerušení

#### Prerušenie prerušenia:

Príde požiadavka na prerušenie s **vyššou prioritou** v čase **vykonávania prerušenia** s **nižšou prioritou**. Obsluha prerušenia s nižšou prioritou sa zastaví (CPU si uloží do pamäte = zásobníka informáciu o tom kde skončil vykonávanie programu). Následne začne spracovávať požiadavku s vyššou prioritou, ktorá prerušila vykonávanie. Keď skončí vykonávanie požiadavky, tak načíta informáciu zo zásobníka, tam kde skončil obsluhu požiadavky s nižšou prioritou a pokračuje v jej vykonávaní.

### 10. Čo je to *BUS Matrix*:

Je to **sieť vysokorýchlostných zberníc**, zbernica ktorá umožňuje paralelné cesty medzi Cortex zbernicami a ďalšími externými zbernicami *AHB (Advanced High Speed Busses)*

### 11. Vysvetlenie systémového časovača:

Poskytuje ho 24 bit počítadlo impulzov, na ktorého vstup privedieme hodinový signál z oscilátora → počíta dozadu

### 12. Použitie *SysTick*:

Na určenie systémového taktu pre *RTOS (Real Time Operation System)*, na generovanie periodických prerušení pre plánované úlohy, má 3 Registre

**13. BIT Banding** → technológia na urýchlenie manipulácie s bitmi. Ak chceme zmeniť len 1 bit v údají: procesy (načítania, maskovania, modifikácie, zápisu) sú zdlhavé

### 14. Z akých typov môže byť spustený program?

*Code, SRAM, Peripheral, External RAM*

**15. Tail chaining:** metóda koncového zariadenia, má za úlohu minimalizovať oneskorenie (trvá 6 cyklov)

### 16. Registre CPU; Register = pamäť CPU

- *RO-R12* (jednoduché registre)

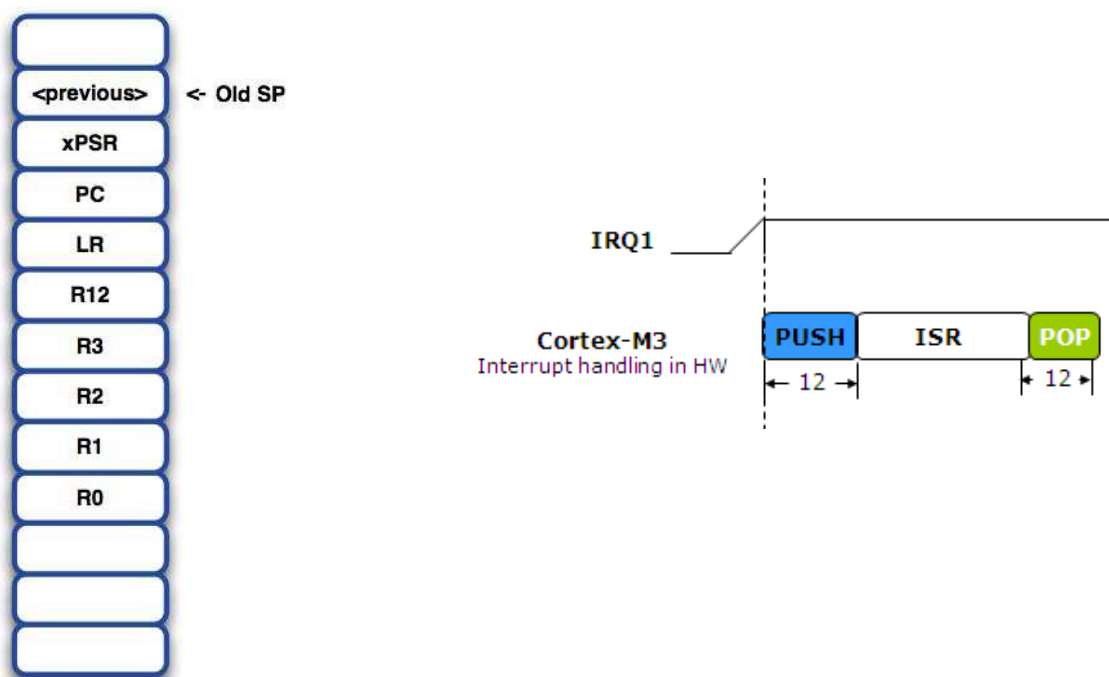
- R13 – Stack pointer (ukazovateľ zásobníka) → umožňuje CPU pracovať v 2 módoch (režimoch) → MAIN a PROCESS STACK
- R14 – link register (na uloženie návratovej adresy pri volaní podprogramu)
- R15 – program counter

## Začiatok a koniec obsluhy prerušenia

// vedieť popísať obrázky

Keď príde požiadavka na prerušenie od periférie, NVIC naštartuje CORTEX-M CPU na proces obsluhy prerušenia. Z dôvodu, že CORTEX-M CPU prechádza do režimu prerušenia, je potrebné uchovať informácie o prerušenom programe. Obsah určených registrov sa uloží do zásobníka (PSP alebo MSP). Keď je obsah registrov uložený do zásobníka, vyberie sa cez inštrukčnú zbernicu adresa podprogramu na obsluhu prerušenia.

Čas od požiadavky na prerušenie po prvú inštrukciu obslužného podprogramu prerušenia je **12 cyklov**, počas ktorých procesor zrealizuje vyššie uvedené úkony.

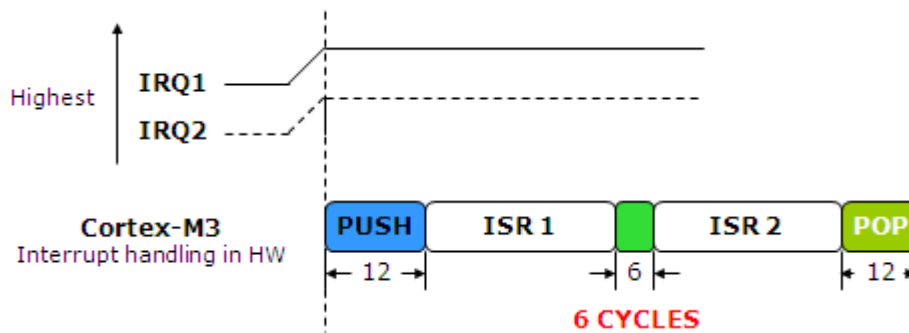


Obrázok 16: Počet cyklov začiatku a ukončenia obsluhy prerušenia

Obrázok 17: Registre, ktoré sa pri obsluhu prerušenia ukladajú do zásobníka

## Metóda koncového zreťazenia (Tail Chaining)

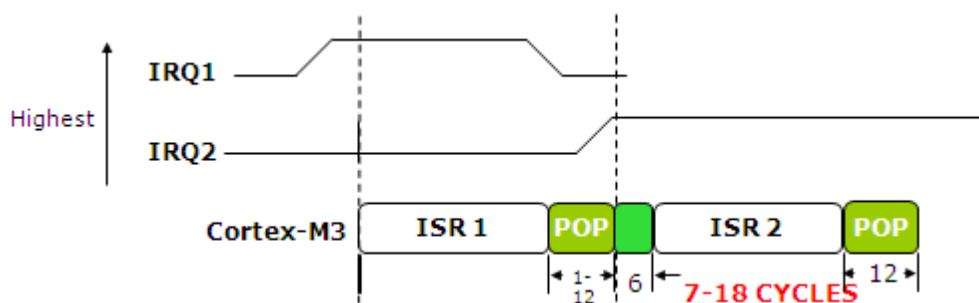
Ak beží obsluha prerušenia s vyššou prioritou a príde požiadavka na prerušenie s nižšou prioritou, použije sa metóda Tail Chaining, aby sa zabezpečilo minimálne oneskorenie medzi obslužnými podprogramami.



Obrázok 18: Tail Chaining

Ako vidieť z obrázka, počas 12 cyklov sa uložia registre do zásobníka, vyberie sa adresa obslužného podprogramu. Po ukončení obslužného podprogramu sa neobnovia registre zo zásobníka, ale načíta sa adresa obslužného podprogramu ďalšieho prerušenia podľa priority – 6 cyklov. Po ukončení obsluhy prerušenia sa obnovia registre zo zásobníka – 12 cyklov.

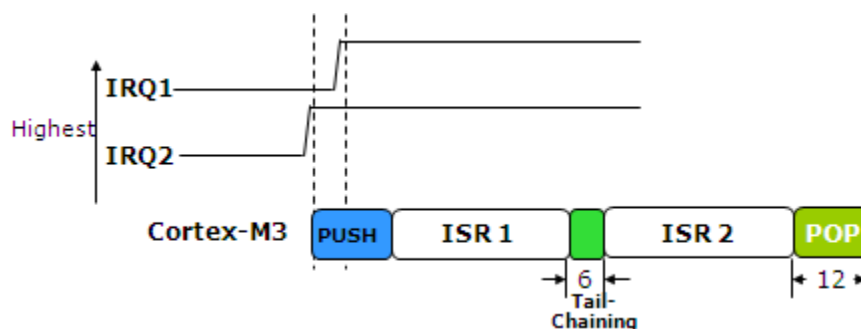
Ak počas obsluhy prerušenia príde požiadavka na prerušenie s nižšou prioritou, od obnovovania registrov bude upustené, ukazovateľ zásobníka sa obnoví na pôvodnú hodnotu, pridá sa 6 cyklov na vybratie adresy obslužného podprogramu prerušenia s nižšou prioritou t.j. oneskorenie je 7 – 18 cyklov pred obsluhou nového prerušenia. (viď. nasledujúci obrázok)



Obrázok 19: Reťazenie obsluhy prerušení

### Oneskorený príchod požiadavky s vyššou prioritou

V realite sa často stáva, že začne obsluha požiadavky na prerušenie s nižšou prioritou a príde následne požiadavka s vyššou prioritou. Pokiaľ sa tak stane v inicializačnom ukladaní registrov do zásobníka (PUSH), prepne sa na obsluhu prerušenia s vyššou prioritou, po jej ukončení nasleduje Tail Chaining.



Obrázok 20: Oneskorený príchod požiadavky na prerušenie s vyššou prioritou

## Vysvetlite činnosť vertikálneho kanálu a vzorkovania v DO:

Zobrazuje veľkosť napätia na y osi. Vzdialenosť od osi x nám určuje amplitúdu meraného signálu. Merací rozsah [V/diel]

### Vertikálny systém obr. 8

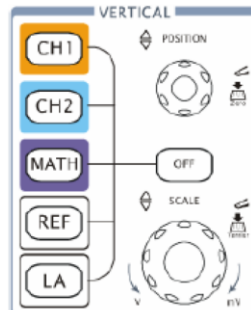
zobrazuje vertikálne ovládanie, tlačidlá **CH1**, **CH2**, **MATH**, **REF** a **OFF** a vertikálne ovládače **POSITION** a **SCALE**.

**POSITION** – vycentruje signál na displeji, behom otáčania ovládača sa krátko zobrazí hodnota napätia vo vzťahu k zemnému potenciálu umiestnenom v strede obrazovky.

**Tlačidlo rýchleho návratu vertikálneho offsetu na „0“** – ak stlačíme tlačidlo **POSITION**.

**SCALE** – prepínanie hrubého/jemného nastavenia pomocou stlačenia tohto tlačidla.

Stavový riadok sa nachádza na spodnej časti obrazovky a pomocou neho získavame informácie o meraní. Stlačením tlačidla **OFF** sa stavový kanál vypne.



obr. 8 Okno vertikálneho systému

**Pulzne kódová modulácia** = Používa sa na - prevod z analógového signálu na digitálny

**Akou zmenou prechádza analógový signál?**

### 1. Vzorkovanie:

v určitom časovom okamihu odoberáme z analógového signálu **vzorky**, ktoré zodpovedajú **napätovej hladine** → zápis do **akvizlačnej pamäte** typu **FIFO**

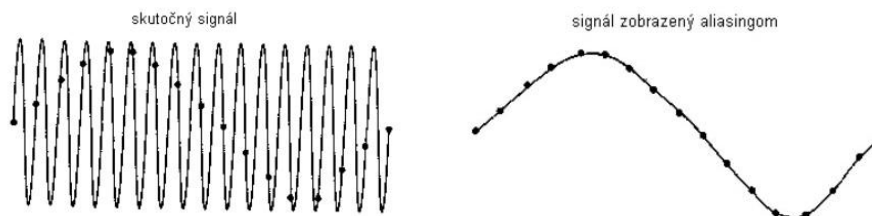
Pri vzorkovaní platí **SHANON-KOTEL'NÍKOV TEOREM**

**Vzorkovacia frekvencia je min 2x väčšia, ako max. frekvencia signálu**

$$f_{\text{vzorka}} = 2 \times f_{\text{max}}$$

$$\Delta t = \frac{1}{2 \times f_{\text{max}}} \rightarrow \text{čas spustenia ďalšej vzorky}$$

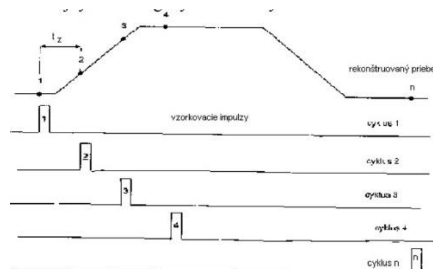
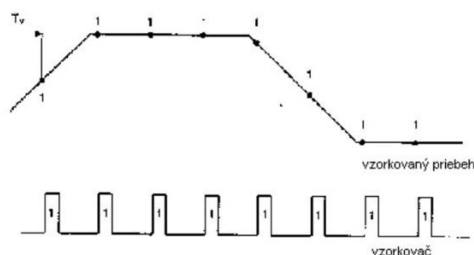
Je tu možný výskyt **aliasing** efektu (falošne kópie) – vieme ho obísť prekladaním vzorkovaním, t.j. budeme viackrát vzorkovať pri sebe

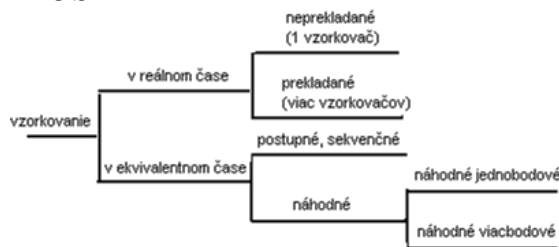


**Aliasing** objavíme skusmým prepnutím **časovej základne** na rýchlejší rozsah a tak nájdeme **správny** obraz priebehu. Keď zveríme nastavenie osciloskopu **automatickému** nastaveniu (**AUTOSET**, **AUTOSCALE**), je pri jeho činnosti rozpoznaná **skutočná frekvencia** pozorovaného signálu a automatické nastavenie zvolí **správnu časovú základňu**

**Reálne vzorkovanie** - Celý signál sa uloží do Pa DO a naraz sa odoberú vzorky

**Ekvivalentne vzorkovanie** – Celý signál sa načíta do Pa a odoberie sa jedna vzorka, opäť sa načíta do Pa a odoberie sa ďalšia vzorka





Vlastnosti jednotlivých spôsobov vzorkovania :

metóda	výhody	nevýhody
<b>vzorkovanie v reálnom čase</b>	<ul style="list-style-type: none"> <li>• zobrazenie jednorazových dejov</li> <li>• aliasing</li> </ul>	<ul style="list-style-type: none"> <li>• obmedzuje frekvenčný rozsah rýchlostí vzorkovania</li> <li>• nie je možné použiť priemerovanie, obálku a detekciu špičiek</li> </ul>
<b>vzorkovanie v ekvivalentnom čase</b>	<ul style="list-style-type: none"> <li>• zvýši frekvenčný rozsah pre opakovaný signál</li> <li>• možnosť priemerovania obálky a detekcia špičiek</li> </ul>	<ul style="list-style-type: none"> <li>• vyžaduje opakovaný signál</li> <li>• aliasing</li> </ul>

### Vysvetlite druhy platobných kariet, porovnaite ich použitie v praxi

Základné rozdelenie platobných kariet –

- 1. debetná** – pri platení používate vlastné peniaze, výber z bankomatu a platbu je potrebné potvrdiť zadáním PIN kódu, prípadne bezkontaktné
- 2. kreditná karta** – úverová karta, teda pri platení používate peniaze banky. Úver je revolvingový, primárne určený na bezhotovostné platby
- 3. charge karta** – úverová karta s prideleným úverovým rámcom, bezúročné obdobie môže byť aj 60 dní

Základné bezpečnostné pravidlá pre používanie platobných kariet sú na webových stránkach jednotlivých bánk.