

# Entregable 1 AC

Alejandro Luque Villegas

Análisis del procesador de mi portátil donde se explorara la micro-arquitectura con la mayor precisión posible e incidiendo en aquellos aspectos que tengan que ver con ILP y los contenidos dados en la asignatura. El sistema operativo que se esta usando es Arch Linux así que todos los comandos correspondientes serán específicos para este sistema.

May 05, 2025

)

# 1. Identificación del procesador

Para identificar el procesador se ha usado el comando dado en la entrega del ejercicio:

```
$ lscpu
```

```
LUQUE ~ - lscpu
Architecture:          x86_64
CPU op-mode(s):        32-bit, 64-bit
Address sizes:          39 bits physical, 48 bits virtual
Byte Order:             Little Endian
CPU(s):                 8
On-line CPU(s) list:   0-7
Vendor ID:              GenuineIntel
Model name:             11th Gen Intel(R) Core(TM) i7-1165G7 @ 2.80GHz
CPU family:             6
Model:                  160
Thread(s) per core:    2
Core(s) per socket:    4
Socket(s):              1
Stepping:               1
CPU(s) scaling MHz:    23%
CPU max MHz:            4700.0000
CPU min MHz:            400.0000
Sockets:                1
Flags:                  fpu vme de pse tsc mtr pae mce cxe apic sep mtrr pge mca cmov pat pse36 clflush dts acpi mmx fxsr sse sse2 ss ht tm pbe syscall nx pdpe1gb rdtscp lm constant_tsc art arch_perfmon pebs
bts rep_good nopl xtopology nonstop_tsc cpuid aperfperf tsc_known_freq pni pclmulqdq dtes64 monitor ds_cpl vmx est tm2 ssse3 sdbg fma cx16 xtpr pdcm pcid sse4_1 sse4_2 x2apic movbe po
pnt tsc_deadline_timer aes xsave avx f16c rdrand lahf_lm bnw_hinwpreference cpuid_fault epb cat_l2 cdp_l2 cqm cqm_llh cqm_occup_llh cqm_mbm_total cqm_mbm_local dtherm ida arat pln pts hwp hwp_act_window hwp_epp hwp_pkg_req vmx
shstk tsc_adjust mwaitx avx512vbmi avx512vnni avx512bitalg avx512vp avx512vbmi2 avx512vnni2 avx512bitalg avx512vp avx512vbmi2 avx512vnni2 avx512bitalg avx512vp avx512vbmi2 avx512vnni2
Virtualization features:
Virtualization:         VT-x
Caches (sum of all):
L1d:                    32 KiB (4 instances)
L1i:                    128 KiB (4 instances)
L2:                     5 MiB (4 instances)
L3:                     12 MiB (1 instance)
NUMA:
NUMA node(s):           1
NUMA node0 CPU(s):     0-7
Vulnerabilities:
gather_data_sampling:   Mitigation; Microcode
Itlb multihit:          Not affected
L1tr:                   Not affected
Mds:                    Not affected
Meltdown:               Not affected
Mmio stale data:        Not affected
Reg file data sampling: Not affected
Retbleed:               Not affected
Spec rstack overflow:   Not affected
Spec store bypass:      Mitigation; Speculative Store Bypass disabled via prctl
Spectre v1:             Mitigation; usercopy/swapgs barriers and __user pointer sanitization
Spectre v2:             Mitigation; Enhanced / Automatic IBRS; IBPB conditional; RSB filling; PBSRB-eIBRS SW sequence; BHI SW loop, KVM SW loop
SRObs:                  Not affected
Tsx async abort:        Not affected
```

Figura 1: Salida del comando lscpu de mi maquina.

En la imagen se puede observar información relevante que se comentara mas adelante. Cabe destacar que hay algunas curiosidades que no creo que merezcan mayor exploración pero me gustaría comentar aquí brevemente. Se muestra que tipo de Endianness usa el procesador, en nuestro caso Little Endian. También se muestra el tamaño de direcciones, tanto virtual como física.

## 2. Datos relevantes

- **Nombre del CPU:** Intel Core i7-1165G7 @ 2.80GHz
- **Cores (núcleos):** 4
- **Threads (hilos):** 8 (Hyper-Threading)
- **CPU(s) disponibles:** 8 (0-7)
- **Familia:** 6
- **Frecuencia base:** 2.80 GHz
- **Frecuencia máxima (turbo):** 4.70 GHz
- **L1d (datos):** 128 KiB (4× 32 KiB)
- **L1i (instrucciones):** 192 KiB (4× 48 KiB)
- **L2:** 5 MiB (4× 1.25 MiB)
- **L3:** 12 MiB (compartido)

Al tener 4 cores y que cada core sea capaz de llevar 2 hilos, las CPUs disponibles son 8, ya que estas son CPUs **lógicas** disponibles.

### 3. Cache

En cuanto a las unidades de memoria caché cabe destacar lo siguiente. La caché de Nivel 1 (L1), con 80 KB por núcleo (48 KB para datos y 32 KB para instrucciones), es la que ofrece un acceso más rápido y cada núcleo tiene su propia caché L1. Esta caché almacena la información que el núcleo está utilizando de manera más inmediata. La caché de Nivel 2 (L2) de 1.25 MB por núcleo y es más lenta que la L1, pero más rápida que la L3 y actúa como buffer entre la caché L1 y memoria principal. Por último, la caché de Nivel 3 (L3) es un bloque de 12 MB compartido por todos los núcleos del procesador. Su propósito principal es mejorar la coherencia de los datos que comparten los diferentes núcleos y facilitar una comunicación más eficiente entre ellos, optimizando el rendimiento en tareas multihilo.

#### 3.1. Coherencia

En cuanto a los algoritmos para mantener coherencia, no se ha podido encontrar con exactitud que algoritmo usa esta familia de procesadores, pero se puede asumir que entre las cachés L1 y L2 se utiliza algún algoritmo de snooping. También es posible que se utilice algún mecanismo parecido a MESIF [1] que es una variación del protocolo MESI.

### 4. Interconexión

En cuanto a interconexión, en la familia de TigerLake se utiliza un *dual ring bus* que conecta los núcleos de la CPU, los gráficos integrados, la caché de último nivel (LLC), el controlador de memoria y el agente del sistema. Cada uno de estos componentes («agentes») tiene su propia interfaz con el anillo, permitiendo una comunicación eficiente.[2]

## Bibliografía

- [1] D. Kanter, «Common System Interface (CSI) Part 5: Directory Snooping». Accedido: 5 de mayo de 2025. [En línea]. Disponible en: <https://www.realworldtech.com/common-system-interface/5/><sup>o</sup>
- [2] I. Corporation, «The Architecture of Intel Processor Graphics Gen11», ago. 2019. Accedido: 5 de mayo de 2025. [En línea]. Disponible en: <https://www.intel.com/content/dam/develop/external/us/en/documents/the-architecture-of-intel-processor-graphics-gen11-r1new.pdf><sup>o</sup>